PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number: 2001-209641 (43)Date of publication of application: 03.08.2001

(51)Int.Cl. G06F 17/27

(21)Application number: 2000-018059 (71)Applicant: FUJI XEROX CO LTD

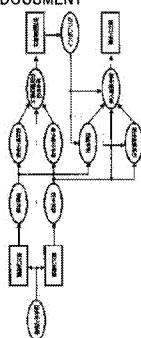
(22)Date of filing: 25.01.2000 (72)Inventor: KUNITAKE SETSU

YAMASHITA ICHIRO KAWABE SHIGEHISA

(54) SYSTEM AND METHOD FOR PROCESSING STRUCTURED DOCUMENT

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To perform a document synthesizing processing by extracting document components from a structure document and inserting/replacing the respective document components in a model document without using a script with described procedure. SOLUTION: In a structured document, an extraction instruction for taking out the document components and repetitive copying and insertion/replacement instructions are imparted. Thus, as the result of specifying the take-out of the document components, the repetitive copying and the document components (parts) for inserting or replacing the document components, dynamically synthesizing the instructions taken out from the inputted plural structured documents and preparing a document processing description, the need of a document processing description script is eliminated. Thus, the time and labor of managing the script separately from original documents are omitted.



1 / 1 2008/09/24 17:03

(19)日本図特許庁(JP) (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-209641 (P2001-209641A)

(43)公開日 平成13年8月3日(2001.8.3)

(51) Int.CL?

(22)出瘾日

識別記号

 \mathbf{F} I

テーマコージ(参考)

G06F 17/27

G06F 15/20

550E 5B009

審査請求 未請求 請求項の数14 OL (全 47 頁)

(21)出獺番号 特願2000-18059(P2000-18059)

平成12年1月25日(2000.1.25)

(71) 出願人 000005496

富士ゼロックス株式会社

東京都港区赤坂二丁目17番22号

(72) 発明者 國武 節

神奈川県足柄上郡中井町境430 グリーン テクなかい 富士ゼロックス株式会社内

(72)発明者 山下 一郎

神奈川県足柄上郡中井町境430 グリーン

テクなかい 富士ゼロックス株式会社内

(74)代理人 100086531

弁理士 澤田 俊夫

最終頁に続く

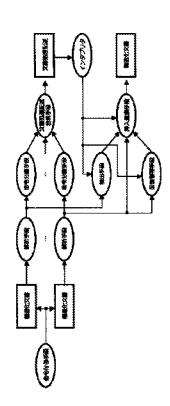
(54) 【発明の名称】 構造化文書処理システム及び構造化文書処理方法

(57)【要約】

【課題】 手続きを記述したスクリプトを用いることな しに、構造文書から文書部品を抽出し、各文書部品を継 型文書中に挿入・置換して、文書合成処理を行う。

【解決手段】 構造化文書中には、文書部品を取り出す

抽出命令と、反復複写と挿入圏換命令が付与されてい る。したがって、文書部品の取り出しの指定と、反復複 写の指定と、文書部品を挿入または置換する文書部品 (個所) の指定を行ない、入力した複数の構造化文書か ら取り出した命令を動的に合成して文書処理記述を作成 するようにした結果、文書処理記述スクリプトが不要と なる。したがって、元の文書と別にスクリプトを管理す るという手間が省略される。



【特許請求の範囲】

【讃求項1】構造的に表現され1以上の文書部品を含ん だ構造化文書を処理するための構造化文書処理システム であって、

文書部品の抽出を指定する抽出命令又は文書部品の所定 回数の複写を指定する反復複写命令又は文書部品の挿入 若しくは置換を指定する挿入置換命令を該当する文書部 品に付与する命令付与手段と、

構造化文書の構造を解析して構文解析木を生成する解析 手段と、

前記解析手段により生成された機文解析木を基に構造化 文書に付与された命令と文書部品を分離して命令を取り 出す命令分離手段と、

抽出命令が付与された第1の構造化文書から前記命令分 離手段によって取り出された抽出命令と、反復複写命令 及び/又は挿入置換命令が付与された第2の構造化文書 から前記命令分離手段によって取り出された反復複写命 令及び/又は挿入圏換命令とを併合・整列して、該第1 及び第2の構造化文書を処理するための命令列からなる 文書処理記述を生成する文書処理記述生成手段と、

抽出命令の対象である第1の文書部品を第1の構造化文 書から取り出す抽出手段と、

反復複写命令の対象である文書部品と該文書部品付与さ れた命令を所定回数だけ反復複写する反復複写手段と、 第1の文書部品を、挿入置換命令の対象である第2の文 書部品の前又は後に挿入するか又は該第2の文書部品と 圏換する挿入圏換手段と、

文書処理記述を順次解釈して、前記抽出手段、前記反復 複写手段、及び/又は前記挿入置換手段を用いて文書部 品を合成するインタプリタと、を具備することを特徴と 30 する構造化文書処理システム。

【請求項2】前記抽出命令は文書部品の属性の取り出し を指定する腐性抽出命令であり、

前記挿入置換命令は文書部品の属性の置換を指定する属 性圏換命令であり、

前記命令分離手段は、構造化文書から属性抽出命令と区 性圏換命令を取り出し、

前記挿入置換手段は、第1の文書部品の属性を属性置換 命令の対象である第2の文書部品の属性と置換する属性 置換手段であり、

前記インタブリタは、前記文書処理記述合成手段が合成 した文書処理記述を解釈して、属性抽出命令で指定され た文書部品の所定のノードの属性を抽出するとともに、 該抽出された属性を属性圏換命令で指定された文書部品 の所定のノードに設定する、ことを特徴とする請求項1 に記載の構造化文書処理システム。

【請求項3】前記属性圏換手段は、属性圏換命令に対し て、文書部品にあらかじめ設定されている属性値文字列 とシステムの状態から得られる文字列を組み合わせて合 成される文字列に置き換える属性置換手段であることを 50 構造化文書を処理するための命令列からなる文書処理記

特徴とする請求項2に記載の構造化文書処理システム。 【請求項4】前記抽出命令はパス名付き抽出命令であ り、

前記反復複写命令及び挿入圏換命令はそれぞれパターン 式付き反復複写命令及びパターン式付き挿入置換命令で あり、

前記命令分離手段は、構造化文書から、抽出命令とパス 名を取り出すか、又は、反復複写命令と挿入置換命令と パターン式を取り出し、

前記反復複写手段は、抽出した文書部品に付与されたパ ス名とパターン式とのパターン・マッチングを行い、マ ッチするパス名を持つ文書部品の個数だけ反復複写を実 行し、

前記挿入置換手段は、抽出した文書部品に付与されたパ ス名とパターン式とのパターン・マッチングを行い、マ ッチするパス名を持つ文書部品を挿入又は置換する、こ とを特徴とする請求項1に記載の構造化文書処理システ L_{α}

【請求項5】前記挿入圏換手段は、前記抽出手段によっ て取り出された文書部品に付与された抽出命令を挿入又 は置換することを特徴とする請求項1に記載の構造化文 **書処理システム。**

【請求項6】前記挿入圏換手段は、前記抽出手段によっ て取り出された文書部品に付与された抽出命令を挿入又 は置換する際に、パス名付き抽出命令のパス名を変更し てから挿入置換することを特徴とする請求項6に記載の 構造化文書処理システム。

【請求項7】ネットワーク接続された2以上のコンピュ ータで構成される分散ネットワーク・システム上におけ るコンピュータ通信による協議的な処理によって実現さ れる、構造的に表現され1以上の文書部品を含んだ構造 化文書処理システムであって、

構造化文素を所定フォーマットのファイルとして格納す るとともに、ファイル名を受信したことに応答して該当 するファイルを前記ネットワーク経由で送信するファイ ル・サーバと、ファイルに対して文書処理を行う構造化 文書処理サーバとを少なくとも含み、前記構造化文書処 理サーバは、

文書部品の抽出を指定した抽出命令が付与された第1の 40 構造化文書のファイル名と反復複写命令又は挿入置換命 令を付与した第2の構造化文書のファイル名を含む処理 起動記述を入力し解析して、該処理起動記述に含まれる ファイル名を前記ファイル・サーバに前記ネットワーク 経由で送信し、ファイル名に該当する各ファイルを前記 ファイル・サーバからネットワーク経由で入力する入力 手段と、

第1の構造化文書及び第2の構造化文書を解析して構文 解析木を生成し、構文解析木を探索して文書部品と命令 とを分離して命令を取り出し、各命令を併合・整列して

述を生成し、該文書処理記述を解釈して構造化文書を合成処理する文書処理手段と、

前記文書処理手段で処理して得られた構造化文書又は文 書部品を、所定フォーマットのファイルとしてネットワーク経由で出力する出力手段とを異備することを特徴とする構造化文書処理システム。

【請求項8】処理起動記述は構造化文書処理サーバのサーバ名を含む形式で前記ネットワーク上の分散ファイル名を規定することができ、

前記ネットワーク上には少なくとも構造化文書を処理す 10 る第1及び第2の構造化文書処理サーバが存在し、

第1の構造化文書処理サーバに入力される第1の処理起動記述では、文書処理の対象となる第1の原料文書及び /又は第1の雛型文書のファイル名が第2の構造化文書 処理サーバのサーバ名を含む第2の処理起動記述の形式 で記述され、

第1の構造化文書処理サーバは、第1の処理起動記述を 大力したことに応答して、第1の原料文書及び/又は第 1の雛型文書のファイル名として記述された第2の処理 起動記述を抜き出して第2の構造化文書処理サーバに前 20 理起動記述を解釈して を特徴とする構造化文書を保持する を特徴とする構造化文書を保持する を特徴とする構造化文書を見て第1の原料文書及び/又は第1の雛型 文書として使用する、ことを特徴とする請求項7に記載 の構造化文書処理システム。 を生成するとともに、3 を生成するとともに、3 理起動記述を解釈して 理起動記述を解釈して を特徴とする構造化文書を保持する を特徴とする構造化文書を処理する あって、 命令が付与された構造化

【請求項9】第2の処理起動記述を入力する第2の構造 化文書処理サーバは、前記ネットワーク経由の通信を必 要としない第1の構造化文書処理サーバと同一のコンピ ュータ・システム上で構成され、

第1の構造化文書処理サーバは、構造化文書又は文書部 品を含むファイルに替えて、第2の構造化文書処理サー バによる処理結果である構造化文書又は文書部品を構文 解析木として入力する切り替え手段を異備する、ことを 特徴とする請求項8に記載の構造化文書処理システム。

【請求項10】前記ファイル・サーバから入力した原料 文書文は雛型文書の構文解析木をファイル名又は処理起 動記述と対応付けて保持する保持手段と、

ファイル名に対応する構造化文書ファイルを前記ファイル・サーバから入力する代わりに、該当する構文解析木を前記保持手段から入力する入力手段と、をさらに具備することを特徴とする請求項7に記載の構造化文書処理システム。

【請求項11】前記構造化文書処理システムは、文書部 品の抽出を指定した抽出命令が付与された第1の構造化 文書のファイル名と反復複写命令又は属性置換命令を付 与した第2の構造化文書のファイル名を含む処理起動記 述を入力し、

前記属性圏換手段は、前記処理起動記述の一部を、文書 令とを併合・整列して、該第1及び第2の構造化文書を 部品にあらかじめ設定されている属性文字列と、圏き換 50 処理するための命令列からなる文書処理記述を生成する

えて得られる文字列を、該文書部品の属性文字列として 設定することを特徴とする諸求項2に記載の構造化文書 処理システム。

【請求項12】構造的に表現され1以上の文書部品を含んだ構造化文書を処理するための構造化文書処理システムであって、

構造化文書の構造を解析して構文解析木を生成する解析 手段と、

前記解析手段により生成された構文解析木を基に構造化 文書に付与された命令と文書部品を分離して命令を取り 出すとともに、命令の文法的なエラーを検出してエラー 情報を出力する命令分離手段と、

エラー情報を入力してエラー通知を行なう文書を合成するエラー通知文書合成手段と、

構造化文書から取り出された各命令を併合・整列して構造化文書を処理するための命令列からなる文書処理記述を生成するとともに、エラー通知文書へのアクセス情報を生成する処理起動記述合成手段と、

処理起動記述を解釈して、エラー通知文書を取り出す処理起動記述解析手段と、

エラー通知文書を保持する保持手段と、を具備すること を特徴とする構造化文書処理システム。

【請求項13】構造的に表現され1以上の文書部品を含んだ構造化文書を処理するための構造化文書処理方法であって、

命令が付与された構造化文書を解析して構文解析木を生成するステップと、

構文解析木を探索して、文書部品と命令とを分離して命令を取り出すステップと、

30 構造化文書から取り出された各命令を併合・整列して、 構造化文書を処理するための命令列からなる文書処理記 述を生成するステップ、

文書処理記述を解釈して、構造化文書を合成処理するステップと、を具備することを特徴とする構造化文書処理方法。

【請求項14】構造的に表現され1以上の文書部品を含んだ構造化文書を処理するための構造化文書処理方法であって、(a)文書部品の抽出を指定する抽出命令が付与された第1の構造化文書を解析して構文解析木を生成するステップと、(b)文書部品の挿入若しくは置換を指定する挿入置換命令が付与された第2の構造化文書を解析して構文解析木を生成するステップと、(c)構文解析木を探索して、文書部品と命令とを分離して命令を取り出すステップと、(d)抽出命令が付与された第1の構造化文書から取り出された抽出命令と、反復複写命令及び/又は挿入置換命令が付与された第2の構造化文書から取り出された反復複写命令及び/又は挿入置換命令が付与された第2の構造化文書から取り出された反復複写命令及び/又は挿入置換命令を併合・整列して、該第1及び第2の構造化文書を知明記述を失めの令金列からたる文書が研究が表生まる。

ステップ、(e) 文書処理記述を解釈して、抽出命令の対象である第1の文書部品を第1の構造化文書から取り出すステップと、(f) 文書処理記述を解釈して、反復複写命令の対象である文書部品と該文書部品付与された命令を所定回数だけ反復複写するステップと、(g) 文書処理記述を解釈して、第1の文書部品を、挿入置換命令の対象である第2の文書部品の前又は後に挿入するか又は該第2の文書部品と置換するステップと、(h) 前記ステップ(e) 乃至(g) の結果得られた構文解析本を出力するステップと、を具備することを特徴とする構10造化文書処理方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、文書を章、節、段落、図表、あるいは表題や章題、概要などの複数の素片に分解し各素片をノードとするツリー構造やグラフ構造などのように構造的に表現して取り扱う構造化文書の処理技術に係り、特に、複数の構造化文書を基にして新たに文書を合成する構造化文書の処理技術に関する。

【0002】更に詳しくは、本発明は、複数の構造文書から特定の条件を満たす文書部分(「文書部品」)を取り出すとともに文書部品を別の文書中に挿入又は置換して合成を行なう構造化文書の処理技術に係り、構造化文書から文書部品を抽出したり、各文書部品を雛型文書中に挿入又は置換したりする手続きを記述したスクリプトを用いることなしに文書の合成処理を行う構造化文書の処理技術に関する。

[0003]

【従来の技術】一般に、文書がテキスト文字列のみで構成されることは稀であり、章や節、段落という区切りを 30 持ったり、図表などのコンテンツが挿入されていたり、あるいは表題や章題、概要などの素片を含むことが多い。

【0004】このため、単一の文書を章、節、段落、図表、あるいは表題や章題、概要などの複数の素片に分解し、各素片をノードとするツリー構造やグラフ構造などのように構造的に表現して取り扱う文書処理技術が開発されてきた。このように構造化された文書は一般に「構造化文書」と呼ばれ、計算機システムを用いてさまざまの処理を行うことが可能である。

【0005】構造化文書では、各ノードとリンクで表現される親子関係は、文書の論理的な構造を表現する。例えば「章題」「図」「章」などの属性が付与されたノードに対して、印刷のため各ノードの単位でレイアウト処理を行なったり、版下作成の処理や、ノードの属性を手がかりにして抄録集や目次を自動的に作成する処理などが可能になる。

【0006】現在、構造化文書を記述するフォーマット 構造をパターンで指定して、特定の としては、SGML (Standard Genera 有するノードを文書部品として取り lized Markup Language)やXM 50 して合成する例が記述されている。

L (eXtensible Markup Language) HTML (Hyper Text Markup Language) などの記述言語がよく知られている。例えば、HTMLは、表 (TABLE) や簡条書き (UL) を指示する記法がある。

【0007】プレーンなテキスト・ファイルに構造を指示する方法の一つとして、マークアップと呼ばれる方法がある。マークアップは、あらかじめ取り決められた規則に基づき、特定の論理的な構造の開始を表すタグ記号と終了を表すタグ記号で文書の一部分を挟むことで構造を定める。例えばHTMLでは、箇条書きの開始タグを〈UL〉として、箇条を立てる項目の開始タグを〈LI〉終了タグを〈/LI〉とすると、次のように表記される。

[0008]

【数1】

簡条務き項目1

箇条書き項目2

簡条蓄き項目N

20

【0009】このような構造化文書に対して、文書の構 造を利用した検索を行なって、複数の文書から特定の条 件を満たす文書部分(以下では、「文書部品」と呼ぶ) を取り出し、取り出した文書部品を別の文書中に挿入し て合成を行なう方式が提案されている。例えば、本出願 人に既に譲渡されている特開平6-52161号公報に 「文書処理方法及び文書処理装置」として開示される文 **書処理方式では、ツリーまたはグラフで表現された構造** 化文書に対して、ノードとして表される文書部品(同公 報中では「構成子」と呼ばれている) のタイプを指定し て検索するselect-type命令によって、所定 の属性を持つ文書部品を取り出して、第2の文書に挿入 することが記述されている。例えばselect-tv pe命令の引数として、'Figure'や'Segm ent'を指定することで、それぞれ図と節を検索して 取り出す例が開示されている。また、文書部品の挿入に 関しては、挿入先の文書の特定のノードを指定し、指定 したノードの末子に挿入する例が記述されている。ま た、ノードの親子関係を判定して、これによって特定の 40 構造パターンを有するノードを検索することができる。

【0010】富士ゼロックス株式会社の製品"Akane"は、ウィンドウ・システム上で動作する構造化文書エディタを中心とした文書処理アプリケーション・ソフトウェアである。Akaneの周辺ツールとして、文書処理コマンド・セットが提供されている。「Akane文書操作コマンドセットプログラマーズガイド」第3章応用事例(p. 2-95~2-96)には、文書の論理構造をパターンで指定して、特定の条件を満たす構造を有するノードを文書部品として取り出し、一つの文書として企業は表現が記載されている。

【0011】このように、あらかじめ検索式を指定した プログラムと、検索結果として取り出された文書部品を 処理するプログラムをパイプラインで結合し、入力とす る原料文書から、特定の条件を満たす文書部品を取り出 して新たな構造化文書や文書部品を合成することができ **3**.

【0012】XMLが構造化文書を記述可能な言語であ ることは既に述べた通りである。「XML開発事例」 (株式会社ASCII ISBN 4-7561-311 2-3) には、XMLで記述された構造化文書を入力 し、処理を行なうXSL (eXtensible St ylesheet Language) 言語とそのプロ セッサによる構造化文書の扱いが開示されている。XS Lの構文は、例えば次のような構造をとる。

[0013]

【数2】<rule>

[pattern]

[action]

</rule>

の対象とする文書部品の検索式を記述する。また、 [a ction]は、検索された文書部品に対する処理を記 述する。検索式の例を以下に示す。

[0015]

【数3】<rule>

<target-element type =</pre> ection"/>

<element type = "figure"/ >

[action]

</ri>

[0016] < target-element typ e="section"/>は、検索する文書部品のノ ードの型が"section"であり、次の<elem ent type = "figure">は、文書部 品のノードの型が"figure"である子ノードを含 むように限定することを示す検索式である。

【0017】また、次に示す例は、ノードの型が"em ployee"であって、かつ、親ノードの型が"pe r s o n"であるような文書部品を検索する式である。 [0018]

【数4】<rule>

<element type = "employe

<target-element type = "p</pre> erson"/>

[action]

</ri>

【0019】このように、検索式と、検索結果として取 り出された文書部品を処理するアクションとをあらかじ 50

め記述したスクリプトを解釈実行することで、入力とす る原料文書から、特定の条件を満たす文書部品を取り出 して新たな構造化文書や文書部品を合成することができ

【0020】また、本出願人に既に譲渡されている特開 平7-56920号公報において「構造化文書処理装 置」として開示される文書処理装置は、構造化文書から 複数の文書部品を抽出して列にして出力する部分構造列 抽出部と、文書部品の列を入力して処理を行う処理実行 部を備えている。かかる構成の文書処理装置によれば、 抽出指示部と処理指示部を別々に管理することで、原料 とする文書の構造の変更に対して、文書処理の変更を抽 出指示部だけにとどめることができる。例えば、上記し た各従来技術に対してシステムや文書の改変と維持管理 が簡単になる。

[0021]

【発明が解決しようとする課題】上述した従来技術は、 要するに図26又は図27のようなシステム構成とな る。例えば、図26に示す構造文書処理システムの場 【0014】 ここで、 [pattern] は、処理 20 合、まず、原料文書と雛型文書 (テンプレート) が抽出 /合成プログラムに投入される。抽出/合成プログラム は、原料文書からの文書部品の抽出や雛型文書への文書 部品の挿入・圏換などの手続きをスクリプト形式で記述 した「抽出/合成スクリプト」に従って処理を実行し、 合成文書を生成する。

> 【0022】また、図27に示す構造文書処理システム の場合、まず、抽出プログラムが抽出スクリプトで記述 された手続きに従い原料プログラムから文書部品の抽出 処理を行う。抽出された各文書部品は、雛型文書ととも 30 に合成プログラムに投入される。そして、合成プログラ ムは、合成スクリプトで記述された手続きに従って各文 書部品の雛型文書への挿入・置換処理を実行して、合成 文書を生成する。

> 【0023】これら上記した技術はいずれも、原料文書 から文書部品を抽出するための手続きを記述したスクリ プト (抽出スクリプト) や、結果として出力する文書の 基になる雛形文書に対して、原料文書から抽出した文書 部品を挿入または置換するためのスクリプト(合成スク リプト)を使用するものである。言い換えれば、これら 40 従来技術は、元の文書とは別にこれらスクリプトを管理 する必要があり、以下に示す問題を包含する。

【0024】1、 原料から文書部品を取り出すため、 文書部品の構造やパターンを特定する検索式をスクリプ ト中に記述する必要がある。したがって、原料文書の構 造を変更すると、スクリプト中の検索式もこれに合わせ て変更しなくてはならない。

【0025】2、構造が異なる複数の原料文書を混在さ せて処理するには、異なる構造ごとにスクリプトを用意 しなくてはならない。

【0026】3、文書部品の構造やパターンを特定する

検索式や、取り出した文書部品を処理する手順を手続きとして記述することが難しい。一般には、「条件Aを満たす文書部品を検索して、得られた結果に処理Bを行なう」という手続き的な指示をスクリプトとして記述する必要がある。また、文書部品の数が原料文書によって変わる場合に、文書部品の数を数え、繰り返しを行なうfor文やrepeat文などの繰り返し命令と、所望の処理を実際に行なう命令(例えば挿入命令)とを組み合わせて、繰り返し処理(例えば挿入命令)とを組み合わせて、繰り返し処理(例えば挿入や圏換)を行なう指示をスクリプトとして記述する必要がある。このような10記述やスクリプトの作成には、プログラミングの相当程度の知識が必要であり、一般ユーザが広く行なうことは難しく、あまり普及しないと思料される。

【0027】4. 文書処理の中間結果(例えば検索処理によって抽出された文書部品)を簡単に再利用する機構について言及していない。例えば、上述したAkaneの場合には、中間結果をファイルに保存するスクリプトを明示的に記述する必要がある。

【0028】第1の問題点に関しては、原料文書の構造 を変更した際に、これを処理するスクリプトを網羅的に 探したり、スクリプトの変更を忘れると文書処理が動作 不良を起こすなどの不具合が発生する。

【0029】また、第2の問題点に関しては、構造が相違する入力文書ごとにそれを処理する専用のスクリプトの開発とその維持管理に手間や労力が掛かるという不具合がある。また、利用者にとっては、適切なスクリプトを選んで利用する必要がある。スクリプトの選択を誤ると、文書処理が正しく動作しないなどの不具合が発生する。

【0030】また、第3の問題点に関しては、それぞれ 30の目的に適合した構造化文書処理のアプリケーションを 作成することができる文書処理システムを、利用者自ら が実装することが極めて困難となる。

【0031】また、第4の問題点に関しては、効率の良いアプリケーションの開発に手間がかかるという不具合がある。

【0032】本発明は上述のような技術的課題を勘案したものであり、その目的は、文書を章、節、段落、図表、あるいは表題や章題、概要などの複数の素片に分解し各素片をノードとするツリー構造やグラフ構造などのように構造的に表現して取り扱うことができる、優れた構造化文書処理システム及び構造化文書処理方法を提供することにある。

【0033】本発明の更なる目的は、複数の構造化文書を基にして新たに文書を合成することができる、優れた構造化文書処理システム及び構造化文書処理方法を提供することにある。

【0034】本発明の更なる目的は、複数の構造化文書から特定の条件を満たす文書部分(「文書部品」)を取り出すとともに文書部品を別の文書中に挿入又は置換し

て合成を行なうことができる、優れた構造化文書処理システム及び構造化文書処理方法を提供することにある。 【0035】本発明の更なる目的は、構造化文書から文書部品を抽出したり、各文書部品を雛型文書中に挿入又は置換したりする手続きを記述したスクリプトを用いることなしに構造化文書の合成処理を行うことができる、優れた構造化文書処理システム及び構造化文書処理方法を提供することにある。

[0036]

【課題を解決するための手段】本発明は、上記課題を参 酌しなされたものであり、その第1の側面は、構造的に 表現され1以上の文書部品を含んだ構造化文書を処理す るための構造化文書処理システムであって、文書部品の 抽出を指定する抽出命令又は文書部品の所定回数の複写 を指定する反復複写命令又は文書部品の挿入若しくは置 換を指定する挿入圏換命令を該当する文書部品に付与す る命令付与手段と、構造化文書の構造を解析して構文解 析木を生成する解析手段と、前記解析手段により生成さ れた構文解析木を基に構造化文書に付与された命令と文 書部品を分離して命令を取り出す命令分離手段と、抽出 命令が付与された第1の構造化文書から前記命令分離手 段によって取り出された抽出命令と、反復複写命令及び /又は挿入置換命令が付与された第2の構造化文書から 前記命令分離手段によって取り出された反復複写命令及 び/又は挿入圏換命令とを併合・整列して、該第1及び 第2の機造化文書を処理するための命令列からなる文書 処理記述を生成する文書処理記述生成手段と、抽出命令 の対象である第1の文書部品を第1の構造化文書から取 り出す抽出手段と、反復複写命令の対象である文書部品 と該文書部品付与された命令を所定回数だけ反復複写す る反復複写手段と、第1の文書部品を、挿入置換命令の 対象である第2の文書部品の前又は後に挿入するか又は 該第2の文書部品と置換する挿入置換手段と、文書処理 記述を順次解釈して、前記抽出手段、前記反復複写手 段、及び/又は前記挿入置換手段を用いて文書部品を合 成するインタプリタと、を具備することを特徴とする構 造化文書処理システムである。

【0037】本発明の第1の側面に係る構造化文書処理 システムは、命令付与手段によって文書部品の抽出を指 2でも抽出命令や、文書部品の所定回数の複写を指定す る反復複写命令、文書部品の挿入若しくは置換を指定す る挿入置換命令を、構造化文書中の該当する文書部品に 付与することができる。

【0038】また、この構造化文書処理システムに対して、抽出命令が付与された第1の構造化文書と、反復複写命令及び/又は挿入置換命令が付与された第2の構造化文書の各々を投入すると、解析手段によって各構造化文書毎に文書解析木が構成され、命令分離手段によって各構造化文書に付与された命令列を取り出される。さら に、取り出された複数の命令列の併合・整列、及び変換

が行なわれ、文書処理記述が文書処理記述合成手段によ って合成される。

11

【0039】インタプリタは、文書処理記述を順に走査 して、文書処理記述中に含まれる各命令に従って抽出手 段によって第1の文書部品を第1の文書から抽出し、反 復複写手段によって第2の構造化文書の文書部品を第1 の文書部品の数に依存して定まる回数だけ反復複写し、 また、挿入置換手段によって第2の構造化文書に第1の 文書部品を挿入又は圏換することで、構造化文書の合成 を行なうことができる。

【0040】本発明の第1の側面に係る構造化文書処理 システムによれば、以下に示す作用効果を奏することが できる。すなわち、

[0041]1. 原料文書の構造を変更した際に、こ れを処理するための別に管理されるスクリプトを用意し なくてよい。

構造が異なる複数の原料文書を混在させて文書部 品を取り出すには、各文書毎に文書部品に抽出命令を付 与することで行なうので、文書毎の抽出の処理を翻測に 指定しなくてよい。同様に、文書部品を挿入又は置換す る処理の指定も不要である。また、ユーザは、文書の構 造が変わる度に適切なスクリプトを指定する必要がな V_{α}

3、文書部品は、所望の命令を元の文書中に直接的に付 与することと、取り出した文書部品と挿入置換される文 書部品の条件の指定(例えばラベル文字列が一致するな ど)によって作成することができる。また、各ユーザが それぞれの目的に応じて飜型文書をデザイン(作成)し たり、所望の処理を行なう命令が組み込まれた雛型文書 を選択して、ユーザ自らが原料文書と組み合わせること 30 で文書処理アプリケーションを構成することができる。 このように、手続き的でない、言い換えれば宣言的な方 法で文書処理を構成することができるので、プログラミ ングの知識を充分に持たないユーザが広く文書処理を行 なうことができる。すなわち、各ユーザがそれぞれの目 的に合わせた構造化文書処理のアプリケーションを容易 に作成することができる構造化文書処理システムが実現 できる。

【0042】本発明の第1の側面に係る構造化文書処理 システムにおいて、前記抽出命令は文書部品の属性の取 り出しを指定する属性抽出命令であり、また、前記挿入 置換命令は文書部品の属性の置換を指定する属性置換命 令であってもよい。このような場合、前記命令分離手段 は構造化文書から属性抽出命令と属性挿入圏換命令を取 り出し、前記挿入置換手段は第1の文書部品の属性を属 性置換命令の対象である第2の文書部品の属性と置換す る属性置換手段であるとともに、前記インタブリタは前 記文書処理記述合成手段が合成した文書処理記述を解釈 して属性抽出命令で指定された文書部品の所定のノード の属性を抽出するようにしてもよい。この結果、該抽出 50 る各ファイルを前記ファイル・サーバからネットワーク

された属性を属性置換命令で指定された文書部品の所定 のノードに設定することができる。

【0043】この場合、前記属性置換手段は、属性置換 命令に対して、文書部品にあらかじめ設定されている圏 性値文字列とシステムの状態から得られる文字列を組み 合わせて合成される文字列に置き換える属性置換手段で あってもよい。

【0044】あるいは、前記抽出命令はパス名付き抽出 命令であり、また、前記反復複写命令及び挿入置換命令 はそれぞれパターン式付き反復複写命令及びパターン式 付き挿入置換命令であってもよい。このような場合、前 記命令分離手段は、構造化文書から、抽出命令とパス名 を取り出すか、又は、反復複写命令と挿入圏換命令とパ ターン式を取り出し、前記反復複写手段は、抽出した文 書部品に付与されたパス名とパターン式とのパターン・ マッチングを行い、マッチするパス名を持つ文書部品の 個数だけ反復複写を実行し、また、前記挿入置換手段 は、抽出した文書部品に付与されたパス名とパターン式 とのパターン・マッチングを行い、マッチするパス名を 20 持つ文書部品を挿入又は置換するようにすればよい。

【0045】また、前記挿入置換手段は、前記抽出手段 によって取り出された文書部品に付与された抽出命令を 挿入又は置換するようにしてもよい。この結果、構造化 文書処理システムを複数段接続してパイプラインを構成 することができる。この機能によって、より柔軟で複雑 な構造化文書処理を実現することが可能となる。

【0046】このような場合、前記挿入圏換手段は、抽 出命令を挿入又は置換する際に、パス名付き抽出命令の パス名を変更してから挿入置換するようにしてもよい。 この結果、最初の構造化文書処理システムで出力された 原料文書に含まれている文書部品は、2段目以降の構造 化文書処理ではパス名を調べることで識別することがで

【0047】また、本発明の第2の側面は、ネットワー ク接続された2以上のコンピュータで構成される分散ネ ットワーク・システム上におけるコンピュータ通信によ る協議的な処理によって実現される、構造的に表現され 1以上の文書部品を含んだ構造化文書処理システムであ って、構造化文書を所定フォーマットのファイルとして 40 格納するとともに、ファイル名を受信したことに応答し て該当するファイルを前記ネットワーク経由で送信する ファイル・サーバと、ファイルに対して文書処理を行う 構造化文書処理サーバとを少なくとも含み、前記構造化 文書処理サーバは、文書部品の抽出を指定した抽出命令 が付与された第1の構造化文書のファイル名と反復複写 命令又は挿入圏換命令を付与した第2の構造化文書のフ アイル名を含む処理起動記述を入力し解析して、該処理 起動記述に含まれるファイル名を前記ファイル・サーバ に前記ネットワーク経由で送信し、ファイル名に該当す

経由で入力する入力手段と、第1の構造化文書及び第2 の構造化文書を解析して構文解析木を生成し、構文解析 木を探索して文書部品と命令とを分離して命令を取り出 し、各命令を併合・整列して構造化文書を処理するため の命令列からなる文書処理記述を生成し、該文書処理記 述を解釈して構造化文書を合成処理する文書処理手段 と、前記文書処理手段で処理して得られた構造化文書又 は文書部品を、所定フォーマットのファイルとしてネッ トワーク経由で出力する出力手段とを具備することを特 徴とする構造化文書処理システムである。

【0048】ここで言うネットワークとは、例えば、イ ンターネットのように複数のコンピュータがTCP/I P (Transmission Control Pr otocol/Internet Protocol) 接続して構成される分散ネットワークである。このよう な場合、構造化文書は、例えばHTML (HyperT ext Markup Language) のようなマ ークアップ言語によって記述される。また、ファイル・ サーバは、HTTP (Hyper TextTrans fer Protocol) プロトコルに従ってHTM 20 Lファイルを提供するHTTPサーバとして構成され る。また、ファイル名は、URL (Uniform R esource Locator) のような資源アクセ ス識別子の形式で表記される。

【0049】また、構造化文書処理サーバは、HTTP リクエストの形式で処理起動記述を入力することができ る。この処理起動記述は、HTTPリクエストのURL 中に別のURLを埋め込んだ記述形式の「ヴァーチャル URL」として構成される。より具体的には、第1の構 造化文書及び第2の構造化文書それぞれのファイル名、 すなわちURLを含んだヴァーチャルURLである。し たがって、構造化文書処理サーバは、このようなヴァー チャルURLを基にして、該当するファイル・サーバす なわちHTTPサーバから第1及び第2の構造化文書を ネットワーク経由で取得することができる。

【0050】さらに、構造化文素処理サーバは、第1の 構造化文書及び第2の構造化文書を解析してそれぞれの 構文解析木を生成し、構文解析木を探索して文書部品と 命令とを分離して命令を取り出し、各命令を併合・整列 して構造化文書を処理するための命令列からなる文書処 40 る。 理記述を生成し、該文書処理記述を解釈して、構造化文 書を合成処理することができる。

【0051】このようにして得られた構造化文書又は文 書部品は、HTMLフォーマットのファイルとして、す なわちHTTPレスポンスとしてネットワーク経由で出 力することができる。

【0052】本発明の第2の側面に係る構造化文書処理 システムでは、処理起動記述は構造化文書処理サーバの サーバ名を含む形式で前記ネットワーク上の分散ファイ ル名を規定することを許容してもよい。

【0053】例えば、前記ネットワーク上に構造化文書 を処理する第1及び第2の構造化文書処理サーバが存在 する場合、第1の構造化文書処理サーバに入力される第 1の処理起動記述において、文書処理の対象となる第1 の原料文書及び/又は第1の雛型文書のファイル名を第 2の構造化文書処理サーバのサーバ名を含む第2の処理 起動記述の形式で記述することができる。

【0054】第1の構造化文書処理サーバは、第1の処 理起動記述を入力したことに応答して、第1の原料文書 10 及び/又は第1の雛型文書のファイル名として記述され た第2の処理起動記述を抜き出して、これを第2の構造 化文書処理サーバに前記ネットワーク経由で送信すれば よい。第2の構造化文書処理サーバは、第2の処理起動 記述を解釈して処理を起動し、処理結果としての構造化 文書又は文書部品を含むファイルをネットワーク経由で 返信する。第1の構造化文書処理サーバは、該ファイル を第2の構造化文書処理サーバから受信して、第1の原 料文書及び/又は第1の雛型文書として使用することが

【0055】また、第2の処理起動記述を入力する第2 の構造化文書処理サーバは、前記ネットワーク経由の通 信を必要としない第1の構造化文書処理サーバと同一の コンピュータ・システム上で構成されてもよい。この場 合、第1の構造化文書処理サーバは、構造化文書又は文 書部品を含むファイルに替えて、第2の構造化文書処理 サーバによる処理結果である構造化文書又は文書部品を 構文解析木として入力する切り替え手段を備えていても よい。この結果、解析手段による重複した構文解析処理 を省略することができ、処理速度が向上するとともに計 30 算機負荷や通信負荷が軽減される。

【0056】また、本発明の第2の側面に係る構造化文 **書処理システムは、さらに、前記ファイル・サーバから** 入力した原料文書又は雛型文書の構文解析木をファイル 名又は処理起動記述と対応付けて保持する保持手段と、 ファイル名に対応する構造化文書ファイルを前記ファイ ル・サーバから入力する代わりに該当する機文解析本を 前記保持手段から入力する入力手段とを備えていてもよ い。この結果、保持手段にキャッシュされた構文解析木 を有効に活用して、処理速度を向上させることができ

d

また、本発明の第1の側面に係る構造化文書処理システ ムも、文書部品の抽出を指定した抽出命令が付与された 第1の構造化文書のファイル名と反復複写命令又は属性 置換命令を付与した第2の構造化文書のファイル名を含 む処理起動記述を入力として用いることができる。この 場合、属性圏換手段は、処理起動記述の一部と、文書部 品にあらかじめ設定されている属性文字列と、置き換え てえられる文字列を、該文書部品の属性文字列として設 50 定するようにしてもよい。

【0057】また、本発明の第3の側面は、構造的に表 現され1以上の文書部品を含んだ構造化文書を処理する ための構造化文書処理システムであって、構造化文書の 構造を解析して構文解析木を生成する解析手段と、前記 解析手段により生成された構文解析木を基に構造化文書 に付与された命令と文書部品を分離して命令を取り出す とともに、命令の文法的なエラーを検出してエラー情報 を出力する命令分離手段と、エラー情報を入力してエラ 一通知を行なう文書を合成するエラー通知文書合成手段 と、エラー通知文書へのアクセス情報を生成する処理起 動記述合成手段と、処理起動記述を解釈して、エラー通 知文書を取り出す処理起動記述解析手段と、エラー通知 文書を保持する保持手段と、を具備することを特徴とす る構造化文書処理システムである。

15

【0058】ここで言うエラー情報は、エラーの種類や エラーの検出された文書中の位置(行数)など、通常の エラー処理でよく扱われるものでよい。

【0059】エラー通知文書合成手段は、エラー情報を 入力して、エラー通知を行なう文書を合成する。エラー 情報は例えばエラー番号とし、エラー文書はエラー番号 をファイル名とするファイルとする。エラー通知文書合 成手段は、命令解析手段から入力されたエラー番号をフ アイル名とみなして、ファイルからエラー通知文書の1 つを入力する。入力された文書は、解析手段を用いて構 文解析木が作られる。構文解析木は保持手段に保持され るが、必ずしも構文解析木を作る必要はなく、文字列情 報のまま保持手段に保持してもよい。

【0060】処理起動記述合成手段が生成するエラー通 知文書へのアクセス情報は、例えば、エラー通知ページ 通知文書は、処理起動記述合成手段で合成されたURL をキー情報として、保持手段に格納される。

【0061】本発明の第3の側面によれば、文書処理の 途中で発生したエラーを、文書処理の合成結果とは別に して利用者に通知することができる。したがって、高度 で楽軟な文書処理アプリケーションを構成することがで きる。さらに、エラーが発生した時点でエラー通知文書 を生成して、文書処理の結果を一時的に格納する保持手 段に(エラー通知文書のリクエストに先行して)格納 し、後のエラー通知文書の要求に対して出力するように 動作することができる。このため、エラーを発生したプ ロセスとエラーの種類やエラーに関する情報を対応付け て保持するような機構を用意する必要がなくなる。

【0062】また、本発明の第4の側面は、構造的に表 現され1以上の文書部品を含んだ構造化文書を処理する ための構造化文書処理方法であって、命令が付与された 構造化文書を解析して構文解析木を生成するステップ と、構文解析木を探索して、文書部品と命令とを分離し て命令を取り出すステップと、構造化文書から取り出さ

めの命令列からなる文書処理記述を生成するステップ、 文書処理記述を解釈して、構造化文書を合成処理するス テップと、を具備することを特徴とする構造化文書処理 方法である。

【0063】また、本発明の第5の側面は、構造的に表 現され1以上の文書部品を含んだ構造化文書を処理する ための構造化文書処理方法であって、(a)文書部品の 抽出を指定する抽出命令が付与された第1の構造化文書 を解析して構文解析木を生成するステップと、(b)文 書部品の所定回数の複写を指定する反復複写命令又は文 書部品の挿入若しくは置換を指定する挿入置換命令が付 与された第2の構造化文書を解析して構文解析本を生成 するステップと、(c) 機文解析木を探索して、文書部 品と命令とを分離して命令を取り出すステップと、

(d) 抽出命令が付与された第1の構造化文書から取り 出された抽出命令と、反復複写命令及び/又は挿入圏換 命令が付与された第2の構造化文書から取り出された反 復複写命令及び/又は挿入圏換命令とを併合・整列し て、該第1及び第2の構造化文書を処理するための命令 列からなる文書処理記述を生成するステップ、(e)文 **書処理記述を解釈して、抽出命令の対象である第1の文 書部品を第1の構造化文書から取り出すステップと、**

(f) 文書処理記述を解釈して、反復複写命令の対象で ある文書部品と該文書部品付与された命令を所定回数だ け反復複写するステップと、(g) 文書処理記述を解釈 して、第1の文書部品を、挿入置換命令の対象である第 2の文書部品の前又は後に挿入するか又は該第2の文書 部品と置換するステップと、(h) 前記ステップ(e) 乃至(g)の結果得られた構文解析木を出力するステッ にアクセスするためのURLとして記述される。エラー 30 プと、を冥備することを特徴とする構造化文素処理方法 である。

[0064]

【作用】従来の構造化文書処理方式では、原料文書や雛 形文書と別に文書を処理するためのスクリプトを作成 し、これを管理することが問題の原因であった。

【0065】これに対し、本発明では、スクリプトのよ うに手続きの体裁を備えた命令を用いずに構造化文書の 処理を行うものである。

【0066】図1には、本発明に係る構造化文書処理シ ステムの基本概念を図解している。同図に示すように、 この構造化文書処理システムは、命令付与手段と、解析 手段と、命令分離手段と、文書処理記述合成手段と、イ ンタプリタと、抽出手段と、反復複写手段と、挿入置換 手段とで構成される。これら各手段は、例えば、計算機 システム上の処理プロセスとして実現することができ

【0067】命令付与手段は、原料文書としての構造化 文書内に各命令を埋め込む。ここで言う命令には、構造 化文書の文書部品の取り出しを指定する抽出命令と、文 れた各命令を併合・整列して、構造化文書を処理するた 50 書部品を所定の回数の反復複写の指定をする反復複写命

令と、文書部品の挿入又は置換を指定する挿入置換命令 が含まれる。

17

【0068】これら各命令はそれ自体では、スクリプト のように処理を記述した「手続き」としての体裁を整え ていない。例えば、構造化文書がHTMLやXMLなど のマークアップ言語で記述されている場合には、いわゆ るコメント文の形式で元の文書内に埋め込まれる。

【0069】解析手段は、各命令が埋め込まれた第1の 構造化文書と第2の構造化文書とを受け取って、これら を解析する。

【0070】命令分離手段は、入力された第1及び第2 の構造化文書を文書部品と命令に分離して、各命令を取 り出す。

【0071】文書処理記述合成手段は、取り出した各命 令を併合し、所定の順に並べて文書処理記述を合成す

【0072】インタプリタは、一般に、前記文書処理記 述に含まれる命令列を順に解釈実行する。本発明におい ては、インタブリタは、抽出手段に文書部品を指定し て、原料文書から文書部品を取り出させる。また、イン タプリタは、反復複写手段に文書部品を指定して、文書 部品や各命令を反復複写せしめる。さらに、挿入圏換手 段に2つの文書部品を指定して、文書部品の挿入又は置 換を行なわしめる。この結果、文書部品同士を合成する という構造化文書の処理が実現する。

【0073】本発明に係る構造化文勝処理システムに入 力されたそれぞれの構造化文書中には、文書部品を取り 出す抽出命令と、反復複写と挿入置換命令が付与されて いる。したがって、文書部品の取り出しの指定と、反復 複写の指定と、文書部品を挿入または置換する文書部品 30 (個所) の指定を行ない、入力した複数の構造化文書か ら取り出した命令を動的に合成して文書処理記述を作成 するようにした結果、文書処理記述スクリプトが不要と なる。したがって、元の文書と別にスクリプトを管理す るという手間が省略される。

【0074】本発明によれば、文書処理記述は、入力文 書の構造に合わせた抽出命令(列)と、反復複写命令 (列)や挿入置換命令(列)とから合成される。本発明 に係る構造化文書処理システムに構造化文書が入力され ると、命令(列)が文書から分離され併合され、文書を 40 処理する前に文書処理記述が動的に合成される。したが って、合成された文書処理記述は、複数の入力文書の処 理に適合した処理記述となっている。

【0075】本発明によれば、文書処理の度に入力文書 に合わせた処理記述が動的に構成される。したがって、 従来は必要であった文書処理スクリプトが不要となり、 必然的に、文書と別にスクリプトを管理するという労力 からも解放される。

【0076】本発明によれば、スクリプトを開発するた

る文書が入力される毎に異なるスクリプトを用意する必 要がない。利用者は、これらのスクリプトを入力文書に 合わせて選択する必要がない。

【0077】また、入力文書の構造の変更に伴うスクリ ブトの変更の必要がないので、変更を必要とするスクリ プトを探したり、変更し忘れによる不具合が発生しな い。したがって、構造化文書の利用者にとっては、それ ぞれの目的に合わせた構造化文書処理のアプリケーショ ンを作成して、出力結果を所望の目的に合致した形に簡 10 単にカスタマイズできるシステムの実現が容易になる。 すなわち、効率のよいアプリケーションの開発が簡単に なる。

【0078】総じて、本発明によれば、構造化文書処理 システムの開発や維持管理や利用が簡単である。

【0079】本発明のさらに他の目的、特徴や利点は、 後述する本発明の実施例や添付する図面に基づくより詳 細な説明によって明らかになるであろう。

[0080]

【発明の実施の形態】以下では、説明の便宜上、構造化 20 文書 (以下、単に「文書」とする) としてHTML (H yper Text Markup Languag e) 営語で記述されたHTMLファイルであるとする。 但し、XML (eXtensibleMarkup L anguage)やその他の言語で記述された構造化文 書に対して本発明を適用できることは言うまでもない。 【0081】図2には、本発明の第1の実施例に係る構 造化文書処理システムの構成を模式的に示している。以 下、同図を参照しながら、各プロックについて説明す ۵.

【0082】命令付与手段は、入力される文書内に、抽 出命令、反復複写命令、挿入置換命令(以下では、これ らをまとめて単に「各命令」とする)を埋め込む。各命 令は、次のように記述される。すなわち、

[0083]

【数5】・抽出命令

<!--#OUT LABEL-->

※HTMLで記述された文書部品

<!--#/OUT-->

[0084]

【数6】・反復複写命令

<!--#RP LABEL-->

※HTMLで記述された文書部品

<!--/#RP-->

[0085]

【数7】・挿入置換命令

<!--#IN LABEL-->

※HTMLで記述された文書部品

<!--#/IN-->

【0086】この例では、'OUT'が抽出命令を、' めのプログラミングが不要になる。また、構造的に異な 50 RP'が反復複写命令を、'IN'が挿入圏換命令を、

それぞれ表すものとする。また、LABELは任意の文 字列でよい。<!--#OUT LABEL-->を抽 出命令開始タグ、<!ーー#/OUTーー>を抽出命令 終了タグと呼ぶ。間様に、<! ――#RP LABEL -->及び<!--#/RP-->を反復複写命令開始 タグ及び反復複写命令終了タグとし、<!--#IN LABEL-->及び<!--#/IN-->を挿入置 換命令開始タグ及び挿入圏換命令終了タグとする。挿入 置換命令開始タグと挿入置換命令終了タグの間には、何 も書かなくてもよい。その場合には、文書合成処理以前 10 <!--#/OUT--> には正しいHTMLファイルにならない場合もある。

19

【0087】本実施例では、抽出命令を付与した構造化 文書を原料文書とする。第1の原料文書のHTMLファ イルを以下に示す。

[0088]

【数8】<HTML>

<HEAD>

<TITLE> Sample1 </TITLE>

</HEAD>

< BODY >

<!--#OUT グ ループーー> Aチーム<!--#/OUT-->10月 度報告

*<H2>概要</H2>

<HR>

<!--#OUT サマリー->

 $\langle \text{UL} \rangle$

 項目1の進捗60% 計画どおり

 項目2の進捗30% 遅れ: 3日

 項目3の進捗70% 予定外の問題発生、計 画見直しが必要

<HR>

</BODY>

</HTML>

【0089】第1の原料文書を解析木の形式で表現する と図3のようになる。また、この第1の原料文書を標準 的なHTMLブラウザに表示した結果は、図18に示し た通りとなる。該原料文書に埋め込まれた抽出命令"〇 UT"は、このうち破線で囲まれた部分の取り出しを要 求するものである。

20 【0090】また、第2の原料文書のHTMLファイル を以下に示す。

[0091]

【数9】

<HTML>

 $\langle HEAD \rangle$

<TITLE> Sample2 </TITLE>

</HEAD>

< BODY >

<H1>月度報告<!--#OUT グループ-->Bチーム<!--#/OU

T--></H1>

<H2>概要</H2>

<HR>

<!--#OUT サマリー->

<TABLE BORDER="O" CELLSPACING="O"

CELLPADDING="1">

<TR><TH>項目</TH><TH>進捗</TH><TH AL

IGN=LEFT">評価</TH></TR>

<TR><TH>1</TH><TD>20%</TD><TD>やや

計画おくれ (1日) </TD></TR>

<TR><TH>2</TH><TD>40%</TD><TD>遅れ なし</TD></TR>

<TR><TH>3</TH><TD>60%</TD><TD>進み : 3H < /TD > < /TR >

</TABLE>

<!--#/OUT-->

<HR>

</BODY>

</HTML>

【0092】第2の原料文書を解析木の形式で表現する 的なHTMLプラウザに表示した結果は、図19に示し と図4のようになる。また、この第2の原料文書を標準 50 た通りとなる。該原料文書に埋め込まれた抽出命令" 〇

UT"は、このうち破線で囲まれた部分の取り出しを要 求するものである。

21

【0093】また、本実施例では、反復複写命令"R P"と挿入置換命令"IN"を付与した構造化文書を雛 型文書とする。本実施例において使用する第1の雛型文 書のHTMLファイルを以下に示しておく。

[0094]

【数10】<HTML>

<HEAD>

<TITLE> Templatel </TITLE 10 <!--#IN サマリー->

</HEAD>

<BODY BGCOLOR="#404040">

<H1>進捗サマリ</H1>

<TABLE BORDER="1">

<TR><TH>チーム</TH><TH>概況</T

H > < /TR > < !--#RP $\forall \nu - \nu - ->$

<TR>

< TH>

<!--#IN グループー->

ここにグループ名が置換挿入される

<!--#/IN-->

</TH>

 $\langle TD \rangle$

<!--#IN サマリ-->

ここに各グループの概況が置換挿入される

<!--#/IN-->

</TD>

</TR>

<!--#/RP-->

</TABLE>

</BODY>

</HTML>

【0095】第1の雛型文書を解析木の形式で表現する と図5のようになる。

【0096】また、本実施例において使用する第2の雛 型文書のHTMLファイルを以下に示しておく。

[0097]

【数11】<HTML>

<HEAD>

<TITLE> Template2</TITLE>

</HEAD>

< BODY >

<H1>進捗サマリ</H1>

<TABLE BORDER=" 1" >

<TR>

<TH>チーム</TH>

<!--#RP ダループー->

< TH>

<!--#IN グループー->

ここにグループ名が置換挿入される

<!--#/IN-->

</TH>

<!--#/RP-->

</TR>

<TR>

<TH>概況</TH>

<!--#RP サマリー->

<TD ALIGN="LEFT">

ここに各グループの概況が置換挿入される

<!--#/IN-->

</TD>

<!--#/RP-->

</TR>

</TABLE>

</BODY>

</HTML>

【0098】第2の雛型文書を解析木の形式で表現する 20 と図6のようになる。

【0099】雛型文書において、LABELは、抽出命 令と、反復複写命令または挿入置換命令の対応を指定す るのに用いる。

【0100】特定のLABEL引数が指定された抽出命 令の数によって、同じラベルを有する反復複写命令の反 復回数を定める。[数10]で示した第1の雛型文書の 場合には、原料文書におけるLABEL引数「グルー プ」のみ反復複写される。これに対し、「数11」で示 した第2の

を製造する

を関する

とは、原料文書における

LA 30 BEL引数「グループ」及び「サマリー」の双方が反復 複写される。

【0101】また、特定のLABELが指定された抽出 命令によって抽出された文書部品は、同じLABEL引 数を有する挿入置換命令によって挿入または置換挿入さ れる。「数10〕及び「数11〕で示した各

を製型文書の 場合には、原料文書におけるLABEL引数「グルー プ」及び「サマリー」の双方に関して挿入又は置換挿入

【0102】また、すべてのLABEL文字列が同一で 40 あるときは、LABEL文字列を省略したのと同等の効 果をもたらす。

【0103】本実施例において、各命令は、HTMLフ アイルの注釈(コメント文)として構成される。したが って、HTMLブラウザを始めとするHTMLを取り扱 う標準的なアプリケーション上では、これら各命令は無 視されるので、文書の内容を表示したり処理するアプリ ケーションに対して実質的に影響を及ぼさない。各命令 は、後続の命令分離手段によって各HTMLで記述され た文書から分離され、取り出される。

50 【0104】命令付与手段は、本実施例では、HTML

ファイルを編集可能なエディタとして構成される。各命 令は、単にHTMLファイル中に挿入された注釈タグな ので、通常のテキスト・エディタあるいはHTMLエデ ィタ上の編集作業を介して容易に付与することができ る。例えば、ユーザは、テキスト・エディタを用いて、 HTMLファイル中で取り出したい文書部品の前後それ ぞれに、抽出命令開始に相当する注釈タグく! --#0 UT LABEL-->、及び、抽出命令終了に相当す る注釈タグ<!--#/OUT-->をマニュアルで挿 入することによって、命令を付与することができる。以 10 ことができる。また、通常のテキスト処理によっても可 下、<!--#OUT LABEL-->を抽出命令關 始タグと呼び、<!ーー#/OUT-->を抽出命令終 了タグと呼ぶことにする。これら挿入される命令自体 は、手続きの体裁をなしていないという点を充分理解さ れたい。なお、ここで用いられるテキスト・エディタ は、一般的なエディタでよく、本明細書中ではこれ以上*

*説明しない。

【0105】また、別の実現方法としては、計算機シス テム上で文書の構造を自動的に解析して、特定のマーク アップで挟まれた文書部品の前後に、岡様な各命令を挿 入することも可能である。すなわち、特開平6-521 61号公報(前述)において開示された方式を用いて構 造を指定した検索を行ない、所望の文書部品の前後に所 望の各命令の開始タグと終了タグを文書に流し込み合成 を行なうことによっても、文書に対して命令を付与する 能である。以下にperl 言語のスクリプトで記述した 例を示す(perlは米NetLabs社のLarry Wall氏が開発したインタプリタ営語であり、主と してUNIX系のOS上で使用される)。

[0106]

【数12】

```
$htmlfile = "sample.html";
open (HTML, "$htmlfile") || die "Can'
t open $htmlfile.";
while (<HTML>) {
```

s/<TABLE [^>] *>/<!--#OUT LABEL-->\$& /gi; $s/<Y/TABLE [^{>}] *>/$&<!--#Y/OUT-->/g$ i; print:

【0107】上記の例では、正規表現によるパターン・ マッチを用いて文書部品の検索を行なう。前記スクリプ グを検索してその直前にく!--#OUT LABEL -->を挿入するとともに、</TABLE>タグを検 索してその直後にく!--#/OUT-->を挿入し て、結果を出力する。

【0108】次いで、入力手段と出力手段について説明

【0109】入力手段は、ファイル名を指定して、ファ イル・サーバからHTMLファイルを入力する。ファイ ル・サーバは例えばWWW (World Wide W iform Resource Locator) & H TMLファイルの名前としてアクセスすることができ る。

【0110】入力手段は、ネットワークに接続されたW WWサーバにネットワーク・コネクションを構成してお b, HTTP (HyperText Transfer Protocol) として知られるプロトコルでHT MLファイルを転送する。すなわち入力手段は、HTM Lファイル名を含むHTTPリクエストをWWWサーバ

イルを含むHTTPレスポンスを受信する。より具体的 には、所定のポート番号で待ち受けるWWWサーバに対 トは、HTMLファイルを入力して、<TABLE>タ 30 して、TCP/IP(Transmission Co ntrol Protocol/Internet P rotocol) コネクションを形成し、HTTPのリ クエストを入力する。HTTPリクエストには、URL として与えられたファイル識別子が含まれている。これ に対し、WWWサーバは、URLに基づいて、HTML ファイルをローカルなファイル・システムから読み出す か、所定のプログラムを起動してHTMLファイルを合 成するか、又は、他のWWWサーバからHTMLファイ ルを入力するかして、HTTPリクエストで指定された eb) サーバである。WWW空間上では、URL(Un 40 URLに対するHTMLファイルを用意し、これをHT TPレスポンスに含めて入力手段に出力する。

> 【0 1 1 1】このような入力手段の実装は、例えば米サ ンマイクロシステムズ社のJDK(Java Deve lopment Kit) に含まれる、java、ne t. URL、及び、Java. net. URLConn ectionクラスの実装を用いればよい。

【0 1 1 2】出力手段は、構造化文書をHTML形式に 変換したものを、HTTPレスポンスの本体すなわちb odv部として、ネットワークを経由して出力する。す に送信するとともに、WWWサーバからはHTMLファ 50 なわち、本実施例の構造化文書処理システムは、クライ

アントからネットワークを経由して適当なリクエストを 受信し、ファイル・サーバから原料文書と雛型文書を入 力して処理を行ない、処理結果をレスポンスとしてクラ イアントに出力する構造化文書処理サーバとして実現さ れる。特に、本実施例に係る構造化文書処理サーバは、 HTTPリクエストを入力して所定の構造化文書の処理 を行ない、HTTPレスポンスを出力するHTTPサー パとして実現する。

25

【0113】出力手段に送られる構造化文書は、該構造 化文書の構文解析木とする。構文解析木については後述 する。構文解析木をHTMLに変換するには、該構文解 析木を深さ優先順に走査して、開始タグ、テキストコン テント、及び、終了タグを出力する。走査において訪れ たノードがテキスト・コンテントを保持するノードであ る場合には、テキスト文字列を出力する。そうでなけれ ば、開始タグ(例えばTABLEタグなら" <TABL E>")を出力し、次に子ノードを順に走査し、各子ノ ードについて再帰的に開始タグと終了タグとテキスト・ コンテントをHTMLとして出力する。子ノードの出力 の後に、該ノードを上向きに訪れるときに終了タグ (例 20 れている。) えばTBALEタグなら"</TABLE>")を出力 する。HTMLをHTTPレスポンスに含めて出力する ことは、通常のHTPPサーバの場合と同様なので、本 明細密中ではこれ以上説明しない。また、HTTPリク エストを入力する部分については、本発明の要旨とは直 接関係しないので、説明を省略する。このようなHTT Pサーバの実現例としては、Apache WWWサー バがよく知られている。

【0114】次いで、解析手段と分離手段について説明 する。

【0115】解析手段は、テキスト形式で記述されたHTMLファイルを入力し、HTMLの文法(構文)に従って解析し、構文解析木を構成するHTMLパーザである。本発明を実現する上で、従来技術と同様のHTMLパーザを利用することができるので、本明細書中では詳しく説明しない。(HTMLパーザの実現例については、Corporation for National ResearchInitiatives, 「Python Library Reference R*

- "#OUT<空自><LABEL文字列>"
- "#/OUT<空白><LABEL文字列>"
- " # R P <空白> < L A B E L 文字列>" →
- " #/RP<空白><LABEL文字列>"
- "#IN<空白><LABEL文字列>" -
- " #/IN<空白><LABEL文字列>" タゲ

*elease 1.5.2」12.2節 htmlli b — A parser for HTML doc umentsなどに記載されている。また、構文解析の 方式については、A.V.エイホ他、コンパイラ1サイ エンス社4章に詳述されている)。

【0116】本実施例で用いるHTMLパーザは、テキスト形式のHTMLファイルを入力すると、木構造のデータを出力する。木構造の各ノードはメモリに一時格納される。各ノードは、HTMLタグ名または、TEXT'をノード名として属性に持つ。この場合、各ノードがHTMLタグのマークアップ又はテキスト・コンテンツに対応する。また、HTMLタグの属性(Attribute)を属性に持つ。さらに子ノードへのポインタの配列を持つ。この配列は、第1の要素、第2の要素・の順に、第2子ノード、第2子ノード・へのポインタが格納される。解析木中の任意のノードを指定することで、該ノード以下のサブツリーが文書部品として定まる。(木構造の実現については、例えば「アルゴリズムとデータ構造」岩波書店、p. 48~p. 54に詳解されている。)

【0117】第1の原料文書、第2の原料文書、第1の 雛型文書、第2の雛型文書の構文解析木(以下、「文書 解析木」と呼ぶ)は、それぞれ図3、図4、図5、図6 に示してある通りである。

【0118】次いで、解析手段としてのHTMLパーザは、構文解析木を行きがけ順(prefix order)に巡回し、ノード名が注釈タグであって、注釈タグの中に記述されている注釈文字列が、次の規則のいずれかに該当するか否かを、文字列のパターン・マッチによって調べる。但し、「→」記号の左辺がパターンであり、右辺が各命令のいずれかである。また、<空白>は1以上の空白記号を意味し、<LABEL文字列>は、空白を含まない任意の文字列を意味するものとする(木構造を行きがけ順に巡回する方法については、例えば「アルゴリズムとデータ構造」 岩波書店、p.52~p.53に木構造の前願走査として記載されている)。

[0119]

【数13】

→ 抽出命令開始タグ

→ 抽出命令終了タグ 反復複写命令開始タグ

→ 反復複写命令終了

挿入置換命令開始タグ

→ 挿入置換命令終了

【0120】このようなパターン・マッチは、正規表現による文字列マッチを用いて実現可能である。Perl 言語で利用可能なパターン・マッチによって各命令の開 50

始タグと終了タグを抽出するプログラムの例を、以下に 示しておく。

[0121]

```
【数14】$htmlfile = "Templat
e 2. h t m 1";
open (HTML, "$htmlfile")
die "Can't open $htmlfi
1 e. ";
while (<HTML>) {
@_=split(' >', $_);
foreach $_ (@_) {
$ v a l u e = ' ';
$ v a l u e = " 抽出命令開始了タグ/". $ 1
f /<!--#OUT_([^Ys] +) Ys*--
/;
$ v a l u e = " 反復複写命令開始タグ/". $ 1 i
f /<!--\#RP_([^Ys]+) Ys*--
/:
$ v a l u e = " 挿入置換命令開始タグ/" 、$ l i
f /<!--#IN ([^Ys]+)Ys*--
$ v a 1 u e = "抽出命令終了タグ/"、$1
   if /<!--#Y/OUT_([^Ys])
+) ¥s*--/;
$ v a l u e = " 反復複写命令終了タグ/" . $ l i
f /<!--#Y/RP_([^Ys]+)Ys*-
-/;
$ v a l u e = " 挿入置換命令終了タグ/", $ l i
f /<!--# Y / IN ([ Ys] +) Ys*-
print "$value\n" if $valu
e ne '';
```

【0122】文書解析本中のアドレスは、文書部品のノ ードの位置を解析木のルート・ノードからのパスを示し たベクトルによって表される。ベクトルの各要素はパス 上に存在するノードに対応する。深さが3の位置にある 文書部品のアドレスは、3次元のベクトルで表現され、 ベクトルの各要素は、それぞれのノードの親に対して (長子を0と数えて、)何番目の子であるかを表す数と する。例えば、 [0 12] というアドレス表現は、ル ートの第2子の第3子に位置するノード以下のサブツリ 40 の文書から分離した命令列を以下に示す。 ーで表される文書部品のアドレスである。所望のノード のアドレスが指定されれば、次のステップではルート・*

[0128]

第1の原料文書から分離した命令列

オペコード ラベル 文書部品ID OUT グループ < 0.OUT サマリ < 0, ※ ※【数17】

第2の原料文書から分離した命令列

オペコード ラベル OUT グループ 文書部品ID <1, [0 1 0 2]>

 $[0 \ 1 \ 0 \ 1] >$

 $[0 \ 1 \ 4] >$

*ノードから該所望のノードを対象ノードとする。

[0123]

【数15】 Step1:対象ノードをルート・ノードに 設定し、「深さ」を1に設定する。Step2~Ste p 4をベクトルの次元数-1だけ繰り返す

Step2: アドレス・ベクトルの各要素のうち「深 さ」番目の番号(iとする)を取り出す。(ただし先頭 を0番目とする)

Step: 3対象ノードが保持する子ノード配列から 「i」番目を取り出し、新たに対象ノードとする(ただ し配列の先頭を0番目とする)。

Step4:「深さ」に1を加える。

【0124】このような解析木のアドレス表現につい て、図5を参照しながら説明する。同図においては、反 復複写命令 [0 1 1 1] が付与された文書部品 は、[01 1 2] のノード以下のサブツリーであ り、第1の挿入圏換命令[0 11 2 0 0]が付 与された文書部品は、[0 1 1 2 0 1] の ノード以下のサブツリーであり、第2の挿入圏換命令 20 [0 1 1 2 1 0] が付与された文書部品 は、[0 1 1 2 1 1] のノード以下のサブ ツリーである。

【0125】文書部品IDは、文書部品を識別するため のもので、このIDを指定して文書部品を取り出すこと ができる。本実施例では、文書解析木IDと文書部品の アドレスの組で文書部品IDを表すものとする。文書解 析木のIDは、例えば、構成した解析木の順に割り振っ た番号としてもよいし、文書解析木を格納したメモリ上 のアドレスとして、例えば文書解析木のルート・ノード 30 へのポインタでもよい。

【0126】次いで、命令分離手段について説明する。 本実施例の命令分離手段は、文書解析木を行きがけ順に 巡回し、各命令に対するオペコードと、ラベル文字列 と、各命令が付与された文書部品の I Dを前記オペコー ドに対するオペランドとする3項目からなる命令列を出 力する。オペコードは、抽出命令はOUT、反復複写命 令はRP、挿入置換命令はINとする。文書解析木のI Dは、第1の原料文書を1、第2の原料文書を2、第1 の雛型文書を3、第2の雛型文書を4とする。それぞれ

[0127] 【数16】

サマリ

<1, [0 1 4]>

[0129]

* *【数18】 第1の雛型文書から分離した命令列

オペコード ラペル R P グループ I N グループ I N サマリ

文書部品ID <2, [0 1 1 2]>

<2, [0 1 1 2 0 1]><2, [0 1 1 2 1 1]>

【0130】 ※ ※【数19】

29

OUT

第2の雛型文書から分離した命令列 オペコード ラベル RP グループ 3. [0 1 1 0 2] > IN グループ RP サマリ 3, [0 1 1 1 2] > IN サマリ

【0131】次いで、文書処理記述合成手段について説明する。文書処理記述合成手段は、複数の原料文書または難型文書から分離した命令列を入力し、命令列を併合し、順序の変更をし、変換と合成を行なって文書処理記 20 述を出力する。

【0132】ここで、原料文書1と原料文書2と雛型文書1のそれぞれから分離した命令列から文書処理記述を構成する処理を例にとって、文書処理記述合成手段の動作について説明する。文書処理記述合成手段は、以下に示す処理A〜処理Cを順に行なう。

【0133】■処理A: OUTの計数

原料文書1と原料文書2のそれぞれから分離した命令列に含まれるOUTの個数をラベル文字列毎に数える。これは、以下に示すように、命令列を走査して、オペコードがOUTである命令について、ラベル文字列をキーとして、整数値を値とする連想紀列をインクリメントすることで実現できる。走査が終了した後で、ラベル文字列をキーとしてOUT命令の個数を各ラベル文字列ごとに取り出すことができる。

[0134]

【数20】すべて原料文書のすべての命令列について Stepl1:オペコードがOUTならStepl2を 実行。そうでなければ次の命令を調べる

Step12:オペランドのラベル文字列をキーとして、連想配列を識べる。連想配列が未登録であれば、値として1を設定する。連想配列が登録されていれば、値に1を加える。

Step13:次の命令についてStep11を実施。

【0135】■処理B: RPによる各命令の複写 難型文書1の命令列において、命令列中にRPが含まれ ていた場合、すべてのRPのオペランドの文書部品中に 含まれるINとOUTとRPを、原料文書のOUT命令 の数に従って複写する。この複写は1つの雛型文書につ いて、U下に示す手順Step21~Step26を実 文書部品ID

<3, [0 1 1 0 1]>, <

<3, [0 1 1 0 2 1]>
<3, [0 1 1 1 1]>, <

<3, [0 1 1 1 2 1]>

行することで行われる。

[0136]

【数21】Step21:RPリストを作成する。

Step22:RPリストから、対象とするRP(反復 複写命令)を順に変更しつつ各RPについてStep2 3以降の処理を実行する。

Step23:対象RPのオペランドのラベル文字列を取り出し、上記の処理Aで作成した連想配列から値を取り出し、反復複写函数 tとする。tが2以上ならStep24以降の手順を実行する。

Step24: 反復複写回数tをRP命令のオペランドのラベル文字列に代えて、文書処理記述に出力する。

に含まれるOUTの個数をラベル文字列毎に数える。こ Step25:オペランドから、文書部品のIDを取りれは、以下に示すように、命令列を走査して、オペコー 30 出して、第1のアドレスを取り出す。第1のアドレスのドがOUTである命令について、ラベル文字列をキーと 次元数(要素の数)をkとする。

Step 26: 命令列の各命令のうち、Step 22 で取り出した第1のアドレスより次元数が大きく、かつ、先頭 k 個が一致するアドレスをオペランドに持つ命令を取り出す。例えば、 [0 1 2 3 4] と [0 1 2] は、先頭 3 個が一致するので、 [0 1 2

3 4]は [0 1 2]のノードの子孫である。また、 [0 1 1 0 2]と [0 1] は先頭2個が一致する。 [0 1 1 02]は [0 1]のノー40 ドの子孫である。このようなチェックは、2つの紀列勝で要素岡士を比較することで容易に実現できる。

Step27:Step24で取り出した命令を複写し、複写された命令のオペランドのアドレス(第2のアドレス)を次のように書き換える。

第1のアドレス = [A1 A2 A3 … Ak -1 Ak] (RP命令のオペランドの文書部品のアドレス)

第2のアドレス = [A1 A2 A3 ··· Ak -1 Ak N1 N2 N3···]

A k = 1 A k + i N 1 N 2 $N 3 \cdots$

但し、iは、複写の度に増加する整数、すなわち、1, 2, …, t-1とする。また、RP命令のオペラ ンドに複数の連続した文書部品が指定されている場合 は、指定されている文書部品の数をn個とすると、i は、複写の度にnずつ増加する。例えばn-2の場合、 id, 2, 4, \cdots , $(t-1) \times n \geq 3$

【0137】複写された命令以外のすべての命令につい て、オペランドの文書部品のアドレス(第3のアドレ ス)の先頭k-1個が一致し、かつ、k番目がAkより 10 合は、Step21で作成したRPリストに追加する。 大きいものについて、アドレスの付け替えを行なう。

[0138]

【数22】第1のアドレス = [A1 A2 A3 … A k − 1 A k] (R P命令のオペランドの文*

* 書部品のアドレス)

※を施した結果えられる命令列

第3のアドレス = [A1 A2 A3 ··· Ak -1 B N1N2 N3…]

| 書き換え後のアドレス = [A1 A2 A3 … A k-1 B+t-1 N1 N2 $N3\cdots$

但し、B> Akとし複写する度に増加する整数、すな わち、1、2, …, t-1とする。

【0139】この付け替えは、反復複写によるアドレス のずれを補正する処理となる。複写した命令がRPの場 [0140]

【数23】第1の雛型文書から分離した命令列に処理B を施した結果えられる命令列

オペコード	ラベル	文書部品 I D						
RΡ	2	<2.	[0]	1	ì	2]	>	
IN	グループ	<2,	[0]	1	ì	2	0	1] >
IN	サマリ	<2,	[0]	1	1	2	1	1] >
IN	グループ	<2.	[0]	1	1	3	0	1] >
IN	みるん	< 2.	[0]	1	1	3	i	1] >

[0141]

【数24】第2の雛型文書から分離した命令列に処理 B※

オペコード		ラベル	品密核文	йID						
RP		2	<3,	[0]	1	ì	0	1]	>,	< 3,
$[0 \ 1]$	1	0 2]>								
IN		グルーブ	<3,	[0	1	1	0	2	1]	>
ΙN		グルーブ	<3,	[0]	1	1	0	4	1]	>
RΡ		サマリ	<3.	[0	1	1	1	1]	>,	< 3,
[0 1	1	1 2]>								
IN		サマリ	< 3.	[0	1	1	1	2	1]	>
IN		サマリ	< 3.	[0	1	1	1	4	1]	>

【0 1 4 2】■処理C: 命令の合成

すべての原料文書のOUTと、雛型文書のINとを、ラ ベル文字列が一致するものどうしでペアを構成して各ペ アから新しい命令を合成する。この動作手順について以 下に説明する。

【0143】本実施例では、例えば"OUT LAB 文書部品1"と"INLABEL 品路橡文 2" というペアから" FILL 文書部品1 部品2"を合成する。FILLは、文書部品1を文書部 40 Step35:IN配列のすべての要素に対して、0番 品2と置換する命令を表す。この動作によって原料文書 に出現する文書部品の出現順にかかわらず、雛型文書の 中のユーザが所望する位置に、前記原料文書の文書部品 を置換または挿入することが可能になる。

[0144]

【数25】Step31: 原料文書のすべての命令列 を走査し、ラベル文字列ごとに命令の配列を作成する。 この紀列はOUT配列と呼ぶ。OUT配列は、ラベル文 字列をキーとする連想配列に格納しておく。

Step32: 雛型文書のすべての命令列を走査し、

ラベル文字列ごとに命令の配列を作成する。この配列は IN配列と呼ぶ。IN配列は、ラベル文字列を腐性とし て保持する。

Step33:すべてのIN配列について、Step3 4以降を実行する。

Step34: IN配列の圏性であるラベル文字列か ら、一致する文字列をオペランドに持つOUT配列を取 り出す。

目から順にm番目を対象要素としてStep36以降を 実行する。

Step36:OUT配列のm番目の要素として格納さ れたOUT命令のオペランドの文書部品のIDである文 書部品1を取り出す。IN配列のm番目の要素として格 納されたIN命令のオペランドの文書部品のIDである 文書部品2を取り出す。

Step37:文書処理記述に次の命令を追加する。こ の例では、オペコードはFILLで、オペランドは文書 50 部品 | と文書部品 2 である

FILL 文書部品1 文書部品2

【0145】また、文書部品に含まれるコンテンツ、例 えば「社員番号」を取り出して、社員番号順にOUT命 令を整列してOUT配列を構成し、雛型文書中のIN命 令の出現順に構成したIN配列に対応付けて、FILL を構成することも可能である。このように、原料文書の OUT命令で抽出される文書部品と、IN命令で指定さ れる挿入置換の場所との対応付けは、ラベル文字列の対 応付けや、コンテンツの内容による整列だけにとどまら ず、さまざまな方法が実施可能である。例えば、テープ 10 【数26】 ルを検索して、順序を決めることもできるし、どのよう*

33

* なサーバから得られた原料文書か(例えばホスト名)に よって、挿入置換場所を変更することも可能である。こ の場合は、例えばIN命令のラベル文字列をホスト名に しておき、OUT命令のオペランドの文書IDと、ホス ト名の対応表を基に、同様の処理をすることで実現でき

【0146】これらの処理によって文書処理記述が合成 される。文書処理記述の例を以下に示しておく。

[0147]

※第1の原料文書と第2の原料文書と第1の雛型文書から合成された文書処理記 述例1

```
RΡ
                2, [0 1 1 2]
FILL
      0, [0 1 0 1] 2, [0 1 1 2 0 1]
FILL
      1, [0 1 0 2] 2, [0 1 1 3 0 1]
                    2, [0 1 1 2 1 1]
FILL
      0, [0 \ 1 \ 4]
FILL
      1. [0 1 4]
                    2, [0 1 1 3 1 1]
                  ※ ※【数27】
```

[0148]

※第1の原料文書と第2の原料文書と第2の雛型文書から合成された文書処理記 述の例2

```
RP
                  3. [0 1 1 0 1]
                                       3, [0 1]
 1 0 2]
RΡ
                  3, [0 \ 1 \ 1 \ 1 \ 1] \quad 3, [0 \ 1
 1 1 2]
FILL
       0, [0 \ 1 \ 0 \ 1] \quad 3, [0 \ 1 \ 1 \ 0 \ 2 \ 1]
FILL
       1, [0 1 0 2]
                      3, [0 1 1 0 3 1]
       0, [0 1 3]
                       3. [0 1 1 1 2 1]
FILL
FILL
       1, [0 1 3]
                       3, [0 1 1 1 3 1]
```

【0149】上記の例では、1つのRP命令は、2つの 30★る一時領域を指定するラベルを用意することで、次のよ 連続する文書部品に付与されているので、RP命令のオ ペランドは2個指定されていることに注意する。また、

うな文書合成記述を出力してもよい。

[0150]

FILL命令を合成するのではなく、文書部品を格納す★ 【数28】

※原料文書1と原料文書2と

盤型文書2から合成された文書処理記述の例3

(941) 13 442							-4 -1. 4			4 /
RP	2		2	,	0	1	1	2]		
OUT	0, [0	1	0	1]		tm	p			
ΙN	tmp			2.	[0	1	1	2	0	1]
OUT	0, [0	1	4]		t :	m p				
ΙN	tmp			2,	[0	1	1	2	1	1]
OUT	1, [0	1	0	2]		tmj	p			
IN	tmp			2,	[0	1	1	3	0	1]
OUT	1, [0	i	4]		È :	m p				
IN	tmp			2,	[0	1	1	3	1	1]

【0151】次に、インタプリタと、抽出手段と、反復 複写手段と、挿入置換手段の動作について説明する。

【0152】上述した文書処理記述がインタブリタに入 力されると、インタプリタは、文書処理記述の先頭から 顧に走査し、オペコードを判定して、抽出手段、反復複 写手段、又は挿入圏換手段のいずれかに、オペランドで

出手段が、RP命令には反復複写手段が、IN命令には 挿入圏換手段が、それぞれ対応するものとする。挿入圏 換手段には、文書部品のIDに加えて、挿入または置換 する文書部品を入力する。FILLの場合には、第1の オペランドで指定された文書部品IDが抽出手段に入力 され、その結果として得られた文書部品と、第2のオペ 指定された文書部品IDを入力する。OUT命令には抽 50 ランドで指定された文書部品IDを挿入圏換手段に入力

する。

【0153】本実施例のインタブリタは、命令記述を読み込んで、各命令を1ステップ毎に顯次解釈して所定の処理を実行する処理を行なうような通常のインタプリタでよい。かかるタイプのインタブリタの実現は当業界において既に周知なので、本明細書では説明を省略する(例えば、インタブリタの実現方法は、滝口政光、「作りながら学ぶコンパイラ/インタプリタ」(CQ出版株式会社)に詳しく説明されている)。本実施例では、文書処理記述内の命令ステップの順に、各オペコードに対して所定の処理手段が選択され、各処理手段にオペランドとして文書部品のIDが入力される。

【0154】抽出手段は、入力された文書部品のIDかの文書部品を指 ら、指定された文書解析木のノードを見つけて、コピー した文書部品を返す。コピーは該ノード以下のすべての ノードを行きがけ順に巡回し、各ノードごとにコピーすや変換を行なうるものとする。コピーした文書部品は、メモリ上に格納 されてポインタが返されるように実装してもよい、先の 文書処理記述例3の一時格納領域として指定したtmp は、このようなコピーした文書部品を格納できるように20されている)。 実装してもよいし、前記ポインタであってもよい。

【0155】 反復複写手段は、入力された文書部品のIDから、指定された文書解析木のノードを見つけて、該文書解析木上で反復複写する。(反復複写した結果、アドレスがずれるノードがあるため、先の処理BのStep24で、オペランドに指定された文書部品のアドレスの付け替えを行なっていることに注意する。)

【0156】図7には、雛型文書1に対して、文書処理 記述例1のRP命令で反復複写した結果の文書解析木の 例を示している。また、図8には、雛型文書2に対し *30

LI >

* て、文書処理記述例2のRP命令で反復複写した結果の 文書解析本の例を示している。太枠で囲まれた部分が反 復複写された部分を表している。

【0157】挿入置換手段には、挿入又は置換する第1 の文書部品(又はその ID)に加えて、挿入置換をする 個所を示す第2の文書部品のIDを入力する。入力され た第2の文書部品のIDから、指定された文書解析木の ノードを見つけて、前(兄ノード)又は後ろ(弟ノー ド)に、指定した第1の文書部品のノードを挿入する。 置換動作の場合は、第2の文書部品として指定された/ ードを削除して、その代りに指定した別の文書部品のノ ードを挿入する。第1又は第2の文書部品の代りに複数 の文書部品を指定して、挿入又は圏換するように実現し てもよい。抽出手段、反復複写手段、挿入圏換手段の各 々は、上記のように単に文書解析木のツリー構造の変形 や変換を行なうものであり、その実現は当業界において 既に周知なので、本発明ではこれ以上説明しない(木構 造に対する要素の挿入や削除については、例えば「アル ゴリズムとデータ構造」(岩波書店)、2.4節に説明

【0158】インタブリタによって、文書処理記述が解釈され雛型文書から構成された解析木が処理され、文書が合成される。図9には、第1の原料文書と第2の原料文書と第1の雛型文書から合成した文書の解析木を示している。 同図において、網掛けを付されたノードが、置換された文書部品に相当する。 合成結果のHTMLファイルを以下に示しておく。

[0159]

【数29】

```
<HTML>
<HEAD>
<TITLE> Template1 </TITLE>
</HEAD>
<BODY BGCOLOR="#404040">
  <H1>進捗サマリ</H1>
  <TABLE BORDER="1">
        <TR><TH>チーム</TH><TH>概況</TH><
/TR>
<!--#RP グループーー>
    <TR>
        < HT >
<!--#IN グループ-->Aチーム<!--#/IN-->
        </TH>
        <TD>
<!--#IN サマリー-><UL>
            <LI> 項目1の進捗60% 計画どおり </L
I >
            <LI> 項目2の進捗30% 遅れ: 3日 </
```

<TR>

 項目3の進捗70% 予定外の問題発生、 計画見直しが必要 <!--#/IN--> </TD></TR><TR>< TH><!--#IN グループー->Bチーム<!--#/IN--> </TH>< TD><!--#IN サマリー-><TABLE BORDER="0" CELL SPACING="0" CELLPADDING="1"> <TR><TH>項目</TH><TH>進捗</T H><TH ALIGN="LEFT"">評価</TH></TR> < TR > < TH > 1 < / TH > < TD > 20 % < / TD><TD>やや計画おくれ(1日)</TD></TR> $\langle TR \rangle \langle TH \rangle 2 \langle /TH \rangle \langle TD \rangle 40\% \langle /T$ D><TD>遅れなし</TD></TR> <TR><TH>3</TH><TD>60%</TD><TD>進み: 3日</TD></TR> </TABLE><!--#/IN--> </TD>< / T R ><!--#/RP--></TABLE> </BODY></HTML> 【0160】上記のHTMLファイルを標準的なHTM *を以下に示す。 [0162] Lブラウザで表示した結果を図20に示しておく。 【0161】 同様に、第1の原料文書と第2の原料文書 30 【数30】 と第2の雛型文書から合成した文書のHTMLファイル* < H T M L > $\langle HEAD \rangle$ <TITLE> Template2 </TITLE> </HEAD>< BODY ><H1>進捗サマリ</H1> <TABLE BORDER="1"> <TR><TH>チーム</TH> <!--#RP グループー-> < TH ><!--#IN グループ-->Aチーム<!--#/IN--> </TH> < TH ><!--#IN グループ-->Bチーム<!--#/IN--> </TH><!--#/RP--> </TR>

<TH>概況</TH> <!--#RP サマリー-> <TD ALIGN="LEFT"> <!--#IN サマリー-> < UL>

 項目1の進捗60% 計画どおり </L

I >

 項目2の進捗30% 遅れ: 3日 </

LI >

 項目3の進捗70% 予定外の問題発生、

計画見直しが必要

<!--#/IN--> <ZTD> <TD ALIGN="LEFT">

<!--#IN サマリー->

<TABLE BORDER="O" CELLSP

ACING="0" CELLPADDING="1">

<TR><TH>項目</TH><TH>進捗</T

H><TH ALIGN="LEFT"">評価</TH></TR>

<TR><TH>1</TH><TD>20%</T

D><TD>やや計画おくれ(1日)</TD></TR>

 $\langle TR \rangle \langle TH \rangle 2 \langle /TH \rangle \langle TD \rangle 40\% \langle /T$

D><TD>遅れなし</TD></TR>

 $\langle TR \rangle \langle TH \rangle 3 \langle /TH \rangle \langle TD \rangle 60\% \langle /TH \rangle$

D><TD>進み: 3日</TD></TR>

</TABLE><!--#/IN-->

< / T D >

<!--#/RP-->

</TR>

</TABLE>

</BODY>

</HTML>

【0 1 6 3 】 上記のHTMLファイルを標準的なHTM Lプラウザで表示した結果を図21に示しておくが、こ れは図20に示した文書の合成結果とは明らかに相違す る。すなわち、同じ原料文書1及び原料文書2に対して 本実施例に係る構造化文書処理を実行した場合であって も、適用した雛型文書が相違すれば合成文書も異なると いう点を理解されたい。

【0164】以上説明したように、本実施例に係る構造 40 1. 化文書処理システムは、命令付与手段によって抽出命令 が付与された第1の構造化文書と、同じく命令付与手段 によって反復複写命令と挿入置換命令が付与された第2 の構造化文書とを入力とし、解析手段によって各文書毎 に文書解析木を構成して、命令分離手段によって各文書 から命令列を取り出し、取り出した複数の該命令列を文 書処理記述合成手段によって併合、整列、及び
変換を行 なって文書処理記述を合成し、インタプリタによって文 > 嫐処理記述を順に走沓し、文嫐処理記述中に含まれる各

文書から抽出し、反復複写手段によって第2の構造化文 書の文書部品を第1の文書部品の数に依存して定まる回 数だけ反復複写し、挿入置換手段によって第2の構造化 文書に第1の文書部品を挿入又は置換することで、構造 化文書の合成を行なうことができる。

【0165】本案施例に係る機造化文書処理システムに よれば、

原料文書の構造を変更した際に、これを処理する ための別に管理されるスクリプトを用意しなくてよい。

構造が異なる複数の原料文書を混在させて文書部 品を取り出すには、各文書毎に文書部品に抽出命令を付 与することで行なうので、文書毎の抽出の処理を個別に 指定しなくてよい。同様に、文書部品を挿入又は圏換す る処理の指定も不要である。また、ユーザは、文書の構 造が変わる度に適切なスクリプトを指定する必要がな

3. 文書部品は、所望の命令を元の文書中に直接的に付 命令に従って抽出手段によって第1の文書部品を第1の「50」与することと、取り出した文書部品と挿入置換される文

書部品の条件を指定すること (例えばラベル文字列が一 致するなど)によって作成することができる。また、各 ユーザがそれぞれの目的に応じて雛型文書をデザイン (作成) したり、所望の処理を行なう命令が組み込まれ た雛型文書を選択して、ユーザ自らが原料文書と組み合 わせることで文書処理アプリケーションを構成すること ができる。このように手続き的でない、常い換えれば宣 営的な方法で文書処理を構成することができるので、プ ログラミングの知識を充分に持たないユーザが広く文書 ぞれの目的に合わせた構造化文書処理のアプリケーショ ンを容易に作成できる文書処理システムが実現できる。 【0166】次いで、本発明の第2の実施例について説 明する。

41

【0167】図10には、本発明の第2の実施例に係る 構造化文書処理システムの構成を模式的に示している。 本実施例では、抽出命令に代えて属性抽出命令が、挿入 置換命令に代えて属性置換命令が、それぞれ付与された 構造化文書に対して文書処理を実行するものである。以 下、第1の実施例との相違点を中心に本実施例に関して 20 命令開始タグ及び属性置換命令終了タグとする。 説明する。

【0168】命令付与手段は、第1の実施例と同様に、 HTMLエディタによって構成される。本実施例に係る 命令付与手段は、入力される文書内に、抽出命令に代え て属性抽出命令を、挿入置換命令に代えて属性置換命令* *を、それぞれ埋め込む。各命令は、次のように記述され る。すなわち、

[0169]

【数31】・属性抽出命令

<!--#GET LABEL タグ名-->

※HTMLで記述された文書部品

<!--#/GET-->

[0170]

【数32】·屬性置換命令

処理を行なうことができる。すなわち、各ユーザがそれ 10 <!--#PUT LABEL タグ名 腐性名--> ※HTMLで記述された文書部品

<!--#/PUT-->

【0171】上記において、「GET」が屬性抽出命令 を、'PUT'が腐性圏換命令を、それぞれ表わすもの とする。ここで、<!--#GET LABEL タグ 名-->及び<!--#/GET-->をそれぞれ属性 抽出命令開始タグ及び属性抽出命令終了タグとし、同様 に、<!--#PUT LABEL タグ名 属性名-->及び<!--#/PUT-->をそれぞれ属性圏換

【0172】属性抽出命令を付与したHTMLファイル の例を以下に示す。本明細書中では、該HTMLファイ ルを第3の原料文書とする。

[0173]

【数33】

```
<HTML>
<HEAD>
<TITLE> Sample3 </TITLE>
</HEAD>
< BODY >
  <H2>リンク集</H2>
  <HR>
<!--#GET リンク A-->
     <A HREF="http://sample.com/" ta
rget = "win0" > yy / 1 < /A >
<!--#/GET-->
<HR>
</BODY>
</HTML>
```

【0174】この第3の原料文素を標準的なHTMLブ 40% アイルを第3の雛型文書とする。

ラウザで表示した様子を図22に示しておく。

[0176] 【数34】

【0175】また、屬性圏換命令を付与したHTMLフ アイルの例を以下に示す。本明細書では、該HTMLフ※

> <HTML> <HEAD> <TITLE> Template3 </TITLE> </HEAD> < BODY ><H1>資料集</H1> <HR>

43 alt="チ <IMG SRC="images/chart.gif"</pre> BORDER =" 0" USEMAP=" #mapdata0" > <MAP NAME="mapdata0"> <!--#PUT リンク AREA=HREF--> <AREA SHAPE="rect" ALT="リンク集" coords=0, 20, 200, 85 HREF=""><!--#/PUT--> </MAP>

<HR>

</BODY>

</HTML>

【0177】命令付与手段及び入力手段の構成及び動作 特性は上記した第1の実施例と略同一なので、ここでは 説明を省略する。

*ある。但し、本実施例に係る解析手段は、注釈タグにつ いては以下の規則に従うか否かを解析する。すなわち、 [0179]

【0178】解析手段についても第1の実施例と同様で*

【数35】

"#GET<空白><LABEL文字列><空白><タグ名文字列>" → 屬 性抽出命令開始タグ

"#/GET" → 属性抽出命令終了タグ

"#PUT<空白><LABEL文字列><空白><タグ名文字列>=<属性名

文字列>" → 属性置換命令開始タグ

"#/PUT" → 運性圏換命令終了タグ

【0180】図11には第3の原料文書の解析木を、ま た、図12には第3の雛型文書の解析木をそれぞれ示し ている。

【0181】図11において、属性抽出命令 [0 1 2] が付与された文書部品は [01 3] のノードであ る。 岡様に、図12において属性置換命令 [0 1 3 0] が付与された文書部品は [0 1 3 1] のノー ドである。これら文書部品中において、属性抽出命令又 30 て出力する。 は國性置換命令で指定されたタグ名のタグをそれぞれ屬 性抽出命令、属性置換命令の対象タグとする。本実施例 では、圏性抽出命令の対象タグは<A>タグであり、ま た、属性置換命令の対象タグは<AREA>タグであ る。文書部品中に複数の対象タグがあってもよい。対象 タグの検索は、上記した第1の実施例の場合と同様に、 ツリーを行きがけ順に巡回して行い、引数で指定された※

第3の原料文書から分離した命令列

オペコード ラベル タグ名

GET リンク Α ※タグ名のタグを集めることができる。 【0182】命令分離手段もまた、第1の実施例のそれ

と略同一である。但し、第1の実施例とは相違して、オ ペコードは属性抽出命令であるGETと、属性挿入命令 であるPUTとなる。また、属性抽出命令にはタグ名、 属性挿入命令にはタグ名と属性名がそれぞれ該命令の引 数として付与されているため、それらをオペランドとし

【0183】命令分離手段によって、第3の原料文書及 び第3の雛型文書の各々から分離した命令列を以下に示 す。但し、文書解析木のIDをそれぞれ5及び6とす **3**。

[0184]

【数36】

[0185]

Q I 品略數文 $[0 \ 1 \ 3] >$ < 5.★ ★【数37】

第3の雛型文書から分離した命令列

オペコード ラベル タグ名 AREA PUT リンク

溪性名 文書部品ID <6, $[0 \ 1 \ 3]$ HREF

11 >

【0186】文書処理記述合成手段は、複数の原料文書 または雛型文書から分離した命令列を入力し、命令列を 併合し、順序の変更をし、変換と合成を行なって文書処 理記述を出力する。以下で説明する点を除いては、文書 処理記述合成手段は第1の実施例と同様である。

【0 1 8 7】■処理 C: 命令の合成

原料文書のGETと雛型文書のPUTのすべての組み合 わせのうち、ラベル文字列が一致するものでペアを構成 し、これらのベアから新しい命令を合成する。この動作 50 手順について以下に説明する。

【0188】本実施例では、例えば"GET LABE L タグ名1 文書部品1"と"PUT LABEL タグ名2 属性名 文書部品2"というペアから"SU BST タグ名1 文書部品1 タグ名2 文書部品2

45

属性名"を合成する。SUBSTは、文書部品1に含 まれるタグ名1のノードの属性フィールドから、属性名 で指定した属性値を選択して、文書部品2に含まれるタ グ名2のノードの属性フィールドに設定する命令であ る。この動作によって、雛型文書に含まれるタグの属性 値を別のものに置き換えることが可能になる。 圏性値の 10 置き換えは、タグ名が異なるペアであっても同じ名前の 属性フィールドがあれば行われる。

[0189]

【数38】Step41: 原料文書のすべての命令列 を走査し、ラベル文字列ごとに命令の配列を作成する。 この紀列をGET配列と呼ぶ。GET配列は、ラベル文 字列をキーとする連想配列に格納しておく。

ラベル文字列ごとに命令の配列を作成する。この配列は*

SUBST タグ名1 文書部品1

【0190】上記の処理によって、第3の原料文書と第 3の雛型文書とから合成される文書処理記述の例を以下 に示しておく。

> SUBST A $[0 \ 1 \ 3]$ AREA 6. [0 1 5. 3 1] HREF

【0192】この命令は、文書5(図11を参照のこ と) のノード [O 1 3] 以下のAタグのHREF属 性の値を文書6(図12を参照のこと)のノード「0 1 31] 以下のAREAタグのHREF属性に設定す。 ることを指示するものである。

【0193】図11及び図12に示した例では、原料文 書中の文書部品にGET命令が付与されている場合を対 象としたが、本実施例に係る構造化文書処理システム は、GET命令が雛型文書中の文書部品に付与されてい る場合であっても同様の処理を実現することができる。 その場合、前述した命令の合成処理のStep42にお いて、GET命令の配列とPUT命令の配列を別個に作 成して、GET命令の配列をStep41で作成した配 列に追加すればよい。

【0194】また、上述では置換する属性名がただ1つ 40 の場合について説明したが、属性置換開始命令中に属性 名を"、"記号で区切って複数記述することによって、 複数の脳性値を一度に置き換えるようにしてもよい。

【0195】次いで、インタプリタと属性抽出手段、及 び属性置換手段の動作について説明する。

【0196】インタプリタの基本動作は第1の実施例の それと略同一であるので、相違する点を中心に説明す る。インタブリタは、入力された文書処理記述のオペコ ードがSUBSTであれば、オペランドで指定された文 * PUT配列と呼ぶ。PUT配列は、ラベル文字列を属性 として保持する。

Step43:すべてのPUT配列についてStep4 以降を実行する。

Step4:PUT配列の属性であるラベル文字列と一 致する文字列をオペランドに持つGET配列を取り出

Step45:PUT配列のすべての要素に対して、O 番目から順にSTEP6以降を実行する

Step46:GET配列のm番目の要素として格納さ れたGET命令オペランド中のタグ名であるタグ名1 と、文書部品IDである文書部品1を取り出す。PUT 配列のm番目の要素として格納された P U T 命令オペラ ンド中のタグ名であるタグ名2と属性名と文書部品ID である文書部品2を取り出す。

Step47: 文書処理記述に次の命令を追加する。 この例では、以下に示すように、オペコードはSUBS Tであり、また、オペランドはタグ名1、文書部品1、 タグ名2、文書部品2、及び属性名である。

タグ名2 文書部品2 属性名

% [0191]

【数39】

力する。また、文書部品2の文書部品IDとタグ名2、 及び属性名を属性置換手段へ入力する。

【0197】属性抽出手段は、インタプリタから入力さ れた文書部品 I Dから、指定された文書解析木のノード 30 をアドレスに従って取り出す。そして、そのノード以下 から、入力されたタグ名に一致する対象タグ1のノード を行きがけ順に探索して、最初に見つかったノードを返

【0198】属性圏換手段は、インタプリタから入力さ れたの文書部品IDから、指定された文書解析木のノー ドをアドレスに従って取り出す。そして、そのノード以 下のすべてのノードの中から、入力されたタグ名に一致 する対象タグ2のノードを行きがけ順に探索する。そし て、見つかった対象タグ2のノードの属性フィールドの 中で、インタープリタから入力された属性名と一致する ものの属性値を、対象タグ1の属性名のものの属性値で 置き換える。対象タグ2が複数ある場合は、この置き換 える処理を繰り返す。

【0199】また、前記Step46とStep47に 代えて、以下のStep46aとStep47aとして もよい。

【0200】S t e p 4 6 a:G E T紀列のm番目の要 素として格納されたGET命令オペランド中のタグ名で あるタグ名1と、文書部品IDである文書部品Iを取り **書部品1の文書部品1Dとタグ名1を属性抽出手段へ入 50 出す。文書部品1のノードから、解析木を行きがけ顯に**

巡回して、タグ名1の対象タグ1を検索する。PUT配列のm番目の要素として格納されたPIT命令オペランド中のタグ名であるタグ名2と属性名と文書部品IDである文書部品2を取り出す。文書部品2のノードから、解析本を行きがけ順に巡回して、タグ名2の対象タグ2を検索する。

47

Step47a: 文書処理記述に次の命令を追加する。この例では、オペコードはSUBSTで、オペラン*

SUBST 5, [0 1 3]

【0203】この命令は、文書5(図11を参照のこと)のノード [0 1 2]の(Aタグの)HREF属性値を文書6(図12を参照のこと)のノード [0 1 31]の(AREAタグの)HREF属性に設定するものである。

【0204】インタプリタは、入力された文書処理記述のオペコードSUBSTのオペランドで指定された対象タグ1の文書部品IDと属性名を属性抽出手段へ入力する。また対象タグ2の文書部品IDと属性名を属性置換手段へ入力する。

* ドは、対象タグ1 (の文書部品ID) 、対象タグ2 (の 文書部品ID) 、属性名である。

SUBST 対象タグ1 対象タグ2 属性名 【0201】上記の処理によって、第3の原料文書と、 第3の雛型文書とから合成される別の文書処理記述例を 示す。

[0202]

【数40】

6, [0 1 3 1] HREF

10※【0205】 属性抽出手段と属性圏換手段は、入力された文書部品IDからアドレスに従って対象タグ1又は対象タグ2を取り出した後、対象タグ1の指定された属性名の属性値を取り出し、または対象タグ2の属性値と圏換する。

【0206】第3の原料文書と第3の雛型文書とから合成した結果のHTMLファイルを以下に示す。

[0207]

【数41】

<HTML> <HEAD> <TITLE> Template3 </TITLE> </HEAD>< BODY ><H1>資料集</H1> < HR ><IMG SRC="images/chart.gif" alt="#</pre> BORDER =" 0" USEMAP=" #mapdata0" > <MAP NAME="mapdata0"> <!--#PUT リンク AREA=HREF--> <AREA SHAPE="rect" ALT="リンク集" ds=0, 20, 200, 85 HREF="http://sample.co m/" > <!--#/PUT--> </MAP><HR></BODY> </HTML>

【0208】また、第3の原料文書と第3の雛型文書と 40 から合成した結果のHTMLファイルを標準的なHTMLブラウザで表示した様子を図23に示しておく。#d第3の雛型文書の例では、表示される画像(チャート: images/chart.gif)の指定された座標位置(coords=0,20,200,85)をクリックすることにより、リンク先のページをたどっていくことができる。本実施例の文書処理によって、第3の雛型文書では指定されていなかったリンク先が第3の原料文書で指定されていたもの(http://sample.com)に置換されている。 50

0 【0209】次いで、本発明の第3の実施例について説明する。本実施例では、抽出命令に代えてパス名付き抽出命令が、反復複写命令に代えてパターン式付き反復複写命令が、挿入圏換命令に代えてパターン式付き挿入圏換命令が、それぞれ付与された構造化文書に対して文書処理を実行するものである。以下、第1の実施例との相違点を中心に本実施例に関して説明する。

【0210】命令付与手段は、第1の実施例と同様に、 HTMLエディタによって構成される。本実施例に係る 命令付与手段は、入力される文書内に、抽出命令に代え 50 てパス名付き抽出命令を、反復複写命令に代えてパター

* 照のこと)のラベル文字列の「グルーブ」及び「サマ リ」に代えて、パス名として「月報/グループA」及び

「月報/サマリA」にした構造化文書を第4の原料文書

(図4を参照のこと) のラベル文字列「グループ」及び

「サマリ」に代えて、パス名「月報/グループB」及び

「月報/サマリB」にした構造化文書を第5の原料文書

(原料文書5)とする。また、第2の原料文書のラベル 文字列「グループ」及び「サマリ」に代えて、パス名

【0216】本実施例では、パターン式は正規表現とす

【0217】また、第1の雛型文書のラベル文字列の

「グループ」及び「サマリ」に代えて、パターン式とし

て「. */グループ [A-D] 」「. */サマリ [A-

4) とする。ここで営う正規表現「. */グループ [A -D] | の意味は、任意の文字列(, *)の後に'/ゲ

D' のいずれかが続く文字列とマッチするパターンであ

【0218】命令分離手段によってそれぞれの文書から

分離した命令列を以下に示す。

D]」にした構造化文書を第4の雛型文書(雛型文書

10 「月報/グループE」及び「月報/サマリE」にした構

造化文素を第6の原料文書(原料文書6)とする。

(原料文書4) として用いる。また、第2の原料文書

ン式付き反復複写命令を、挿入置換命令に代えてパター ン式付き挿入置換命令を、それぞれ埋め込む。各命令 は、次のように記述される。すなわち、

49

[0211]

【数42】・パス名付き抽出命令

<!--#OUT パス名-->

※HTMLで記述された文書部品

<!--#/OUT-->

[0212]

【数43】・パターン式付き反復複写命令

<!--#RP パターン式-->

※HTMLで記述された文書部品

<!--#/RP-->

[0213]

【数44】・パターン式付き挿入置換命令

<!--#IN パターン式-->

※HTMLで記述された文書部品

<!--#/IN-->

【0214】入力手段、解析手段、及び命令分離分離手 段の各々は第1の実施例と略詞一である。但し、命令分 20 ループ'が続き、次に、'A'か'B'か'C'か' 離手段については、ラベル文字列の代りにパス名または バターン式をオペランドとして抽出する。これは、上記 第1の実施例において説明した正規表現による文字列マ ッチを用いて容易に実現可能であるので、ここでは詳し く説明しない。

【0215】本実施例では、第1の原料文書(図3を参*

第4の原料文書から分離した命令列

オペコード ラベル

OUT 月報/グループA OUT 月報/サマリA

Q I 品略橡文 <7, [0 1 0 1]>

Q I 品略核文

[0219]

<7, $[0 \ 1 \ 4]>$

【数45】

న్య

[0220] ※ ※【数46】

第5の原料文書から分離した命令列

オペコード パス名

OUT 月報/グループB

< 8, $[0 \ 1 \ 0 \ 2] >$ OUT 月報/サマリB < 8. [0 1 4] >

[0221] ★ ★【数47】

第6の原料文書から分離した命令列

オペコード 文書部品 I D パス名

月報/サマリE

OUT 月報/グループE <9, $[0\ 1\ 0\ 2]>$ < 9.

 $[0 \ 1 \ 4] >$

[0222] ☆ ☆【数48】

第4の雛型文書から分離した命令列

パターン式 オペコード 文書部品ID

. */グループ [A – D] RР <10. [0 1 1 2

1 >

OUT

. */グループ [A-D] ΙN <10, [0 1 1 2

 $[0 \ 1] >$

. */サマリ [A-D] <10, [0 1 1 2 ΙN

1 1]>

【0223】次いで、本実施例の文書処理記述合成手段 50 について説明する。但し、本実施例では、ラベル文字列

の一致に代えて、パス名とパターン式のパターン・マッ チを行なう以外は、第1の実施例における文書処理記述 合成手段と略同一の処理を行なう。ここでは、原料文書 4と原料文書5と雛型文書4のそれぞれから分離した命 令列から文書処理記述を構成する処理を例にとってその 動作特性について説明することにする。

【0224】■処理A: OUTの計数

第1の実施例の処理Aで行なったOUTの計数は行なわ ない。

【0225】■処理B: RPによる各命令の複写 雛型文書1の命令列において、命令列中にRPが含まれ ていた場合、すべてのRPのオペランドの文書部品中に 含まれるINとOUTとRPを、原料文書のOUT命令 のうち、パス名とパターン式のパターン・マッチングを 行なって、マッチが成功した個数に従って複写する。こ の複写は各1つの雛型文書について、次のStep51 ~Step56を実行することで行われる。正規表現の バターン・マッチングは、例えば、UNIX上のgre pコマンド(周知)などを用いることで実現される。

[0226]*20

> オペコード パス名/パターン式 文書部品 I D RP <10, $[0 \ 1 \ 1 \ 2]>$ < 1.0ΙN . */グループ [A-D] $[0 \ 1 \ 1]$ $2 \ 0 \ 1$. */サマリ [A-D] ΙN <10, [0 1 1] $[2 \ 1 \ 1] >$ ΙN . */グループ [A-D] < 10, [0]1 1 3 0 1] > <10, $[0\ 1\ 1]$ ΙN . */サマリ [A-D] 3 1 1] >

【0229】■処理C: 命令の合成

原料文書中のOUT命令と雛型文書中のIN命令とのす べての組み合わせのうち、パス名とパターン式のパター ン・マッチングが成功するものどうしでペアを構成し、 これらのペアから新しい命令を合成する。以下、この命 令の合成動作について説明する。

【0230】本実施例では、例えば"OUT パス名 文書部品1"と"IN パターン式文書部品2"という ペアから"FILL 文書部品1 文書部品2"を合成 する。FILLは、文書部品2を文書部品2と置換する 40 命令を表す。この動作によって、原料文書に出現する文 書部品の出現順にかかわらず、雛型文書の中でユーザが 所望する任意の位置に、原料文書の文書部品を置換又は 挿入することが可能になる。

[0231]

【数51】Step61: 原料文書のすべての命令列 を走査して、OUT命令を配列に格納する。この配列は OUT配列と呼ぶ。OUT配列は、パス名を腐性として 保持する。

Step62:雛型文書のすべての命令列を走査し、Ⅰ 50

N命令を配列に格納する。これを I N配列と呼ぶ。 I N 配列は、パターン式を腐性として保持する。

Step63: IN配列のすべてのIN命令について、 Step64以降を順次実行する。

Step64: IN配列の圏性であるパターン式を取り 出し、OUT配列の要素を先頭から順に走査して、要素 のパス名とパターン・マッチングを行ない、成功した要 素からOUT命令を取り出す。成功したOUT配列の要 素は取り除く。

Step65:OUT配列から取り出したOUT命令の オペランドの文書部品のID である文書部品Iを取り 出す。また、IN命令のオペランドの文書部品のIDで ある文書部品2を取り出す。

Step66: 文書処理記述に次の命令を追加する。 この例では、命令のオペコードはFILLで、オペラン ドは文書部品1及び文書部品2である

【0232】上記の処理手順によって文書処理記述が合 成される。合成された文書処理記述の例を以下に示す。

FILL 1品略響文 文書部品2

[0233]

*【数49】Step51:RPリストを作成する。 Step52:RPリストから、対象とするRP(反復

複写命令)を順に変更しつつ各RPについてStep5 3以降を実行する。

Step53:対象Rpのオペランドのパターン式を取 り出し、命令列を先頭から順に走査してOUTのオペラ ンドのパス名を取り出し、パターン・マッチングを行な って、成功したOUT命令の個数を反復複写回数 t とす る。 t が 2 以上なら S t e p 5 4 以降を実行する。 S t 10 ep54以降は、第1の実施例におけるStep24以

降と略同一なので、ここでは説明を省略する。 【0227】パターン式「. */グループ「A-D] + は、「月報/グループA」と「月報/グループB」との パターン・マッチは成功するが、「月報/グループE」

とのパターンマッチは失敗する。したがって、上述の例 では複写回数 t = 2 となる。

[0228]

【数50】第4の雛型文書から分離した命令列に対して 上記の処理Bを施した結果得られる命令列

【数52】

※第1の原料文書と第2の原料文書と第1の雛型文書から合成された文書処理記 述例1

RΡ 2 2, [0 1 1 2] 0, [0 1 0 1] 2, [0 1 1 2 0 1] FILL FILL 1, [0 1 0 2] 2. [0 1 1 3 0 1] FILL $0, [0 \ 1 \ 4]$ 2, [0 1 1 2 1 1] FILL $[0 \ 1 \ 4]$ 2, [0 1 1 3 1 1]

【0234】上述した例では、パターン・マッチに失敗 **よって、原料文奏4と原料文奏5と原料文奏6と雛型文 したOUT命令のオペランドで指定された文書部品は、10 書4から合成されるHTMLファイルを以下に示す。 雛型文書に挿入又は置換が行われないことに留意された [0236]

```
【数53】
\mathbb{C}^{N_n}
【0235】本実施例に係る構造化文書処理システムに*
            <HTML>
            <HEAD>
            <TITLE> Template1 </TITLE>
            </HEAD>
            <BODY BGCOLOR="#404040">
              <H1>進捗サマリ</H1>
              <TABLE BORDER="1">
                      <TR><TH>チーム</TH><TH>概況</TH><
            /TR>
            <!--#RP . */グループ [A-D] -->
                 < TR >
                      < TH>
            <!--#IN . */グループ [A-D] -->Aチーム<!--#/IN-
            ->
                      </TH>
                      \langle TD \rangle
            <!--#IN . */サマリ [A-D] --><UL>
                           <LI> 項目1の進捗60% 計画どおり </L
            I >
                           <LI> 項目2の進捗30% 遅れ: 3日 </
            LI>
                           <LI> 項目3の進捗70% 予定外の問題発生、
            計画見直しが必要 </LI>
                      </UL><!--#/IN-->
                      </T D>
                 </TR>
                 <TR>
                      < TH>
            <!--#IN . */グループ [A-D] -->Bチーム<!--#/IN-
            ->
                      </TH>
                      \langle TD \rangle
            <!--#IN . */サマリ [A-D] --><TABLE BORDER=
            "O" CELLSPACING="O" CELLPADDING="1">
                           <TR><TH>項目</TH><TH>進捗</T
            H><TH ALIGN="LEFT"">評価</TH></TR>
                           \langle TR \rangle \langle TH \rangle 1 \langle /TH \rangle \langle TD \rangle 20\% \langle /T
```

56 D><TD>やや計画おくれ(1日)</TD></TR> $\langle TR \rangle \langle TH \rangle 2 \langle /TH \rangle \langle TD \rangle 40\% \langle /T$ D><TD>遅れなし</TD></TR> $\langle TR \rangle \langle TH \rangle 3 \langle /TH \rangle \langle TD \rangle 60\% \langle /T$ D><TD>進み: 3日</TD></TR> </TABLE><!--#/IN--></TD> </TR>

<!--#/RP--></TABLE></BODY></HTML>

【0237】図24には、上記のHTMLファイルを標 準的なHTMLブラウザ上で表示した様子を示してい ۵.

【0238】本発明の第3の実施例は、第1の実施例と 同様の作用効果を奏することができる。但し、ラベル文 字列に代えてパターン式を用いたことにより、より柔軟 で複雑な文書処理記述を合成することが可能となる点に は充分理解されたい。

【0239】次いで、本発明の第4の実施例について説 明する。本実施例は、文書処理記述合成手段と挿入圏換 手段に代えて、以下に説明する文書処理記述合成手段と 挿入圏換手段を有するという点で、上記の第3の実施例 とは顕著に相違する。

【0240】本実施例における命令文書処理記述合成手 段が実行する処理Cについて以下に説明する。

【0241】■処理C: 命令の合成

原料文書中のOUT命令と雛型文書中のIN命令とのす べての組み合わせのうち、パス名とパターン式のパター 30 ン・マッチングが成功するものどうしでペアを構成し、 これらペアから新しい命令を合成する。以下、この命令 の合成動作について説明する。

【0242】本実施例では、例えば"OUT パス名 文書部品1"と"IN パターン式文書部品2"という ペアから"FILL 文書部品1 文書部品2 パス 名"を合成する。FILLは、文書部品2を文書部品2 と置換する命令を表す。FILLは、文書部品1を文書 部品2と置換する命令を表す。加えて、挿入置換命令開 始タグと挿入置換命令終了タグを、抽出命令開始タグと 抽出命令終了タグにそれぞれ置換する命令を表す。この 動作によって原料文書に出現する文書部品の出現順にか かわらず、雛型文書中でユーザが所望する任意の位置 に、原料文書の文書部品を置換又は挿入することが可能 になる。加えて、処理をした結果合成された文書を入力 とし、本実施例に係る構造化文書処理システムによって 再び処理する際には、元の原料文書に含まれる文書部品 を識別することが可能になる。

* 【数54】 Step71: 原料文書のすべての命令列を 走査し、OUT命令を配列に格納する。この配列をOU T配列と呼ぶ。OUT配列は、パス名を属性として保持

Step72:雛型文書のすべての命令列を走査し、I N命令を配列に格納する。これをIN配列と呼ぶ。IN 配列は、パターン式を属性として保持する。

20 Step 73: IN配列中のすべての IN 命令につい て、Step74以降を順次実行する。

Step74: IN配列の属性であるパターン式を取り 出し、OUT配列の要素を先頭から順に走査して、要素 のパス名とパターン・マッチングを行ない、成功した要 素からOUT命令を取り出す。成功したOUT配列の要 素は取り除く

Step75:OUT配列から取り出したOUT命令の オペランドの文書部品のIDである文書部品1を取り出 す。加えて、OUT命令のパス名を取り出すとともに、 IN命令のオペランドの文書部品のINである文書部品 2を取り出す。

Step76: 文書処理記述に次の命令を追加する。 この例では、オペコードはFILLで、オペランドは文 書部品1と文書部品2とパス名である

FILL 1品溶物文 2品路響文 【0244】パス名は、原料文書から分離した抽出命令 (IN命令) のオペランドから取り出したパス名文字列 に加えて、所定の名前の環境変数やグローバル変数に代 入されている文字列、あるいは、本実施例に係る構造化 40 文書処理システムを起動した際に引数として引き渡され る文字列を、適当な区切り文字で区切って付与してもよ い。付与する前記文字列を履歴文字列と呼ぶ。上述した 例では、区切り文字として"/"を用い、履歴文字列と してホスト名を与えている。但し、ホスト名は"総務 部"とする。この処理によって合成された文書処理記述 の例を示す。

[0245]

【数55】

[0243]

述例

RP2, [0 1 1 2]

0, [0 1 0 1] 2, [0 1 1 2 0 1] FILL

総務部/月報/グルーブA

FILL 1, [0 1 0 2] 2, [0 1 1 3 0 1]

総務部/月報/グループB

0, [0 1 4] 2, [0 1 1 2 1 1] FILL

務部/月報/サマリA

FILL 1, [0 1 4] 2, [0 1 1 3 1 1] 総

務部/月報/サマリB

【0246】次いで、インタプリタと挿入圏換手段につ いて説明する。

【0247】インタプリタは、文素処理記述のFILL 命令を解釈して、挿入置換手段に、文書部品1と文書部 品2とパス名を入力する。これ以外の点については実施 例1のインタブリタと略同一である。

【0248】挿入置換手段は、文書部品2で指定される IDの文書部品にもともと付与されている挿入圏換命令 である挿入圏換命令開始タグと挿入圏換命令終了タグ を、それぞれ抽出命令開始タグと抽出命令終了タグに置 20 【数56】 き換える。また、インタブリタから入力されたパス名を*

> </TR> < TR >

*抽出命令開始タグに付与する。この置き換え処理は、H TMLファイル中のそれぞれの注釈タグの注釈文字列を 置き換えることによって容易に実現できる。この点以外 は、上述した第1の実施例における挿入圏換手段と略同 一である。

【0249】本実施例に係る構造化文書処理システムに よって、原料文書4と原料文書5と雛型文書4から合成 されるHTMLファイルを以下に示す。

[0250]

```
<HTML>
<HEAD>
<TITLE> Template1 </TITLE>
</HEAD>
<BODY BGCOLOR="#404040">
  <H1>進捗サマリ</H1>
  <TABLE BORDER="1">
        <TR><TH>チーム</TH><TH>概況</TH><
/TR>
<!--#RP . */グループ [A-D] -->
    <TR>
        < TH>
<!--#OUT 総務部/月報/グループA-->Aチーム<!--#/OU
T -->
        </TH>
        <TD>
<!--#OUT 総務部/月報/サマリA--><UL>
             <LI> 項目1の進捗60% 計画どおり </L
I >
             <LI> 項目2の進捗30% 遅れ: 3日 </
LI>
             <LI> 項目3の進捗70% 予定外の問題発生、</br>
計画見直しが必要 </LI>
        </UL><!--#/OUT-->
        </TD>
```

<!--#OUT 総務部/月報/グループB-->Bチーム<!--#/OU

59 T-->

> </TH><TD>

<!--#OUT 総務部/月報/サマリB--><TABLE BORDER ="0" CELLSPACING="0" CELLPADDING="1" >

<TR><TH>項目</TH><TH>進捗</T

H><TH ALIGN="LEFT"">評価</TH></TR>

<TR><TH>1</TH><TD>20%</T

D><TD>やや計画おくれ(1日)</TD></TR>

< TR > < TH > 2 < / TH > < TD > 40% < / T

D><TD>遅れなし</TD></TR>

< TR > < TH > 3 < / TH > < TD > 60% < / T

D><TD>進み: 3日</TD></TR>

</TABLE><!--#/OUT--></TD>

</TR>

<!--#/RP-->

</TABLE>

</BODY>

</HTML>

【0 2 5 1 **】**図 2 5 には、上記のHTMLファイルを標 準的なHTMLブラウザ上で表示した様子を示してい

【0252】本発明の第4の実施例は、第1の実施例と 同様の作用効果を奏することができるとともに、さら に、原料文書の抽出命令とパス名を合成結果の構造化文 書の文書部品に継承して付与することができる。

【0253】本実施例に係る構造化文書処理システムを 複数段接続してパイプラインを構成することによって、 最初の構造化文書処理システムで出力された原料文書に 含まれている文書部品は、2段目以降の構造化文書処理 ではパス名を講べることで識別することができる。この 機能によって、より柔軟で複雑な構造化文書処理を実現 することが可能となる。

【0254】次いで、本発明の第5の実施例について説 朝する。

【0255】上述した第1の実施例では、構造化文書処 理システムは、HTTPリクエストを入力して、所定の 構造化文書の処理を行ない、合成した構造化文書をHT TPレスポンスとして出力するHTTPサーバとして構 成される。これに対し、本実施例では、HTTPリクエ ストに処理起動記述が埋め込まれている。ここで言う処 理起動記述は、原料文書のURLと雛型文書のURLの 双方を含むものとする。

【0256】本実施例に係る構造化文書処理システム は、このような処理起動記述を解析して、原料文書のU RLと雛型文書のURLとを取り出す処理起動記述解析 手段をさらに具備している。そして、処理起動記述解析 手段によって解析した結果として取り出されたURLに 50 を含んだ形式の処理起動記述を受け取って、この処理起

基づいて、入力手段により原料文書や雛型文書を入力し て処理することができる。図13には、本実施例に係る 構造化文書処理システムの構成を模式的に示している。 以下、第1の実施例と相違する点を中心に該システムの 構成及び動作特性について説明する。

【0257】処理起動記述は、HTTPリクエストに、 構造化文書処理装置の原料文書のURLと、雛型文書の URLを埋め込むことで構成される。本実施例では、特 30 に、HTTPリクエストに含まれているURL文字列中 に、所定の文法形式で、原料文書のURLと雛型文書の URLが埋め込まれる。

【0258】HTTPリクエストのURL中に別のUR Lを埋め込んだものを「ヴァーチャルURL」と呼ぶ。 すなわち、本実施例に係る処理起動記述はヴァーチャル URLとして構成される。なお、処理起動記述の文法 と、該文法に従って埋め込む方法と取り出す方法に関し ては、例えば、本出額人に既に譲渡されている特許第2 746218号公報(特關平8-292910号)「資 40 源管理装置および資源管理方法」に詳述されているので 、必要であれば参照されたい。

【0259】処理起動記述解析手段は、HTTPリクエ ストを所定の文法形式に従って解析して、原料文書のU RLと雛型文書のURLの各々を取り出す。構造化文書 処理システムにおける処理起動記述解析手段以外の機能 ブロックの構成及び動作特性は、第1の実施例と略同一

【0260】構造化文書処理サーバは、HTTPリクエ ストのURL中に原料文書のURLと雛型文書のURL

動記述に指定された原料文書と雛型文書を入力して文書 処理記述を合成して、さらに該文書処理記述を解釈して 構造化文書処理を行なうことができる。

【0261】本実施例において利用される処理起動記述の例を以下に示す。

[0262]

【数57】原料文書1のURL: http://host1/Sample1.html

原料文書2のURL: http://host2/S ample2.html

雛型文書1のURL: http://host3/T emplatel.html

構造化文書処理サーバのURL: http://server/HTMLTools?method=fil

処理起動記述 (HTTPリクエストのURL):
http://server/HTMLTools?m
ethod=fill&template=http%
3A%2F%2Fhost3%2FTemplate
1. html&filel=http%3A%2F%2
Fhost1%2FSamplel. html&file2=http%3A%2F%2Fhost2%2FS
ample2. html

【0263】上記に示した処理起動記述の例では、雛型 文書のURLは、文字列'template="以降 で、次の"&"の前までに埋め込まれている。元々のU RLに含まれていた":"と"/"は、それぞれ"%3 A"と"%2F"にエンドコードされ変換されている。 また、原料文書1と原料文書2に関するURLについて も同様に、それぞれ文字列"filel="以降から次 30 の"&"の前まで、並びに、文字列"file2="以 降に埋め込まれている。

【0264】特許第2746218号公報に示すような URLの表記方式によれば、2段階に構造化文書処理サ ーパを起動するヴァーチャルURLを階層的に構成する ことができる。例えば、原料文書や雛型文書は既に他の 構造化文書処理サーバで処理した結果であってもよい。 但し、この場合の原料文書や雛型文書のURLは、第2 の構造化文書処理サーバのURLに基づくヴァーチャル URLである。

[0265]

【数58】原料文書3のURL: 前記HTTPリクエストのURL(処理結果のヴァーチャルURL)

数型文書2のURL: URL: http://ho
st3/Template2.html

第2の構造化文書処理サーバのURL: http://server2/HTMLTools?method = fill

前記文書処理記述を原料文書とする第2の処理起動記述 (第2のHTTPリクエストのURL): http://server2/HTMLTools?
method=fill&template=http
%3A%2F%2Fhost3%2FTemplate
2. html&file1=http%3A%2F%2
Fserver%2FHTMLTools%3Fmet
hod%3Dfill%3Ftemplate%3Dh
ttp%253A%252F%252Fhost3%2
52FTemplate1. html%26file1
%3Dhttp%253A%252F%252Fhos
10 t1%252FSample1. html%26fil
e2%3Dhttp%253A%252F%252Fh
ost2%252FSample2. html

【0266】図14には、上述したような第2の処理起動記述によって起動される処理の流れを示している。

【0267】第2の構造化文書処理サーバ(server2)には、雛型文書2(Template2、htm1)を用いて原料文書3を処理する旨のHTTPリクエストが入力される。このHTTPリクエストはヴァーチャルURLを用いて記述される。

【0268】

雑型文書2(Template2、htm
1)は、WWWサーバ(host3)で提供されてお
り、通常のURL表記" http://host3/
Template2.html"によって指定される。
【0269】他方、原料文書3は、第1の構造化文書処
理サーバ(server1)によって処理された結果で

ある。より具体的には、該処理結果とは、WWWサーバ (host 1)の資源である原料文書 I (Sample 1. html)と、WWWサーバ (host 2)の資源である原料文書 2 (Sample 2. html)とを、WWWサーバ (host 3)の資源である雛型文書 1 (Template 1. html)を用いて処理したものである。

【0270】したがって、第1の構造化文素処理サーバは、原料文書1、原料文書2、及び雛型文書1を各WWWサーバから入力して、その処理結果である原料文書3を第2の構造化文書処理サーバに渡す。

【0271】次いで、第2の構造化文書処理サーバは、 さらにWWWサーバ(host3)から原料文書2を入 力して、原料文書3を処理して、この処理結果である構 40 造化文書をHTTPレスポンスとして要求元に返す。

【0272】図13に示したような構造化文書処理システムによれば、分散的に文書処理命令を管理し処理することができる。したがって、文書の改定や処理システムの変更に対して、より柔軟な文書処理を提供することができる。文書を処理するサーバをモジュールとして取り扱うことができるので、原料文書や雛形文書と文書処理モジュールを文書処理記述上で組み合わせることで、エンド・ユーザが容易にカストマイズすることができる柔軟な文書処理システムを構築することができる。

【0273】次いで、本発明の第6の実施例について説

期する。

【0274】本実施例は、上記第5の実施例に係る第1 の構造化文書処理サーバ及び第2の構造化文書処理サー パが、単一のデータベースを共有する構成を備えている ものである。

63

【0275】データベースには、識別子としてURL又 は処理起動記述をキーとして、このURL又は処理起動 記述に対応する構造化文書の解析木が格納されている。 したがって、URL又は処理起動記述を指定すること で、所望の構文解析木を取り出すことができる。このよ 10 効率的な分散文素処理を実現することができる。 うなデータベースは、URL又は処理起動記述から適当 なハッシュ値を計算し、解析木を実現するデータへのボ インタを格納したハッシュ法による表の探索で実現でき る(ハッシュ法については、例えば「岩波書店アルゴリ ズムとデータ構造」2. 7節 p123-137に詳述 されている)。

【0276】図15には、本実施例に係る第1の合成サ ーパの機能ブロック図を示している。本実施例において は、第2の(すなわち後続の)合成サーバは、第1の合 解されたい。

【0277】第1の合成サーバは、HTTPリクエスト を入力して、所定の構造化文書の処理を行ない、合成し た構造化文書をHTTPレスポンスとして出力するHT TPサーバとして実現されている。本実施例は、以下の 2点を除き、第1の実施例と略同一である。

【0278】(1) 抽出手段、反復複写手段、並びに置 換挿入手段は、解析手段から構文解析木を入力する代わ りに、切り替え手段を経由して構文解析木を入力する。

(2) 切り替え手段は、システムの状態を調べて、解析 30 手段から構文解析木を入力するか、又は、保持手段から 構文解析木を入力するかを切り替える。

【0279】システムの状態は、例えば、処理中の処理 起動記述をキーとして、保持手段の中に該当する構文解 析木があるかどうかを謎べることで判定できる。

【0280】保持手段に該当する構文解析木が格納され ていれば、改めて構造文書を解析する必要はないので、 保持手段から構文解析木を入力するように切り替える。 この場合、構文解析木は、図15中の記号(い)で示さ れた一点破線の矢印方向に従って処理される。

【0281】他方、保持手段に該当する構文解析木が格 納されていない場合には、切り替え手段は、解析手段か ら新たに構文解析木を入力するように切り替える。この 場合、図15中のの記号(ろ)で示された一点破線の矢 印方向に従って、入出力が行われる。

【0282】本実施例に係る構造化文書処理システムの 構成によれば、第1の合成サーバで処理した結果は、構 文解析木のまま第2 (後続) の合成サーバに入力するこ とができる。したがって、出力手段による構造化文書の HTMLへの変換と、解析手段によるHTMLの解析と 50 </BODY>

いう2つの処理を省略することができる。

【0283】また、第1の合成サーバにおいて一旦計算 した結果は保持手段に格納されるので、第2の合成サー バが第1の合成サーバに処理起動記述を入力して第1の 合成サーバが改めて処理を行う代わりに、既に計算され ている前記処理起動記述に対応する構文解析木を利用す ることで、第1の合成サーバでの計算や合成処理を省略 することができる。

【0284】したがって、従来に比べ処理性能の優れた

【0285】次いで、本発明の第7の実施例について説 明する。

【0286】図16には、本発明の第7の実施例に係る 構造化文書処理システムの構成を模式的に示している。 本実施例は、上述した第2の実施例の構成に対して、第 5の実施例に係る処理起動記述解析手段をさらに追加し たものである。

【0287】第2の実施例では、属性抽出命令及び属性 置換命令がそれぞれ指定していた文書部品の間で属性圏 成サーバと略同一の構成及び動作特性を有するものと理 20 換を行っていた。これに対し、本実施例では、属性抽出 命令が文書部品ではなく手続き名を指定する。属性圏換 命令は、指定した文書部品の属性を、属性抽出命令で指 定された手続きで変換したものに置き換える。処理起動 記述解析手段については第5の実施例のそれと略同一で あるので、以下では第2の実施例との相違点を中心に説 期することにする。

> 【0288】本実施例では、属性抽出命令を以下のよう な形式で記述する。

[0289]

【数59】・属性抽出命令

<!--#GET LABEL 手続き名-->

<!--#/GET-->

【0290】第2の実施例の場合とは相違し、属性抽出 命令には置換する対象のタグ名を指定する必要がなく、 開始タグと終了タグの間に文書部品を挟む必要もない。 **圏性圏換命令は、第2の実施例と同一である。**

【0291】 圏性抽出命令を付与したHTMLファイル を第4の原料文書とし、以下に示す。

[0292]

40 【数60】<HTML>

<HEAD>

<TITLE> Sample3 </TITLE>

</HEAD>

< BODY >

<H2>リンク集</H2>

<HR>

<!--#GET リンク Proc1-->

<!--#/GET-->

<HR>

</HTML>

【0293】解析手段は、注釈タグが以下の規則に従う かを解析する。

[0294]

【数61】"#GET<空白><LABEL文字列>< 空白><手続き名文字列>"→腐性抽出命令開始タグ " #/GET" → 属性抽出命令終了タグ ※属性置換命令については第2の実施例と同じ。

【0295】 属性抽出命令には対象タグがないので、文 書部品から対象タグを探す処理も行わない。

【0296】命令分離手段も第2の実施例と同様である が、属性抽出命令にはタグ名ではなく手続き名が引数と して付与されているため、これをオペランドとして出力 する。命令分離手段によって第4の原料文書から分離し た命令列を以下に示す。

[0297]

ラベル 【数62】オペコード 手続き名 GET リンク Procl

【0298】文書処理記述合成手段は、処理ですなわち 命令の合成において、第2の実施例と相違する。文書処 20 示す。 理記述合成手段は、属性抽出命令と属性圏換命令とのペ アから新しい命令を合成するが、例えば、"GET L ABEL 手続き名"と"PUT LABEL タグ名*

> SUBST Procl AREA F

【0303】 この命令は、文書6のノード [0 1 3 1] 以下のAREAタグのHREF属性の値をPro c 1 で変換したものに置き換えることを指示するもので ある。

【0304】インタプリタは、SUBST命令を属性圏 30 換手段に入力する。本実施例の属性置換手段の動作は、 第2の実施例のそれとは異なり、SUBST命令を解釈 して次のように動作する。すなわち、対象タグのHRE F属性の属性値を第1の引数として、手続きProc1 を呼び出して、Proc1の返り値として得られた文字 列を新たなHREF属性として対象タグに設定する。但 し、手続きの呼び出しは普通に知られる手続き呼び出し (サブルーチン・コール) であり、HREF属性の取り 出しやHREF属性の設定は通常の文字列の分離又は結 合である。

【0305】属性値を変換する手続きとしては、例えば 次のようなものが考えられる。属性置換命令を付与した 文書部品が属性値フィールドにURLを設定できる種類 のタグのノードを含んでいる場合には、そのURL文字 列を第5の実施例で説明した処理起動記述(ヴァーチャ ルURL) に変換する。例えば、元のURLに設定され ている雛型文書と文書を特定する文字列を解析し、それ※ * 脳性名 文書部品"のペアから、"SUBST 手続 き名 タグ名 文書部品 属性名"を合成する。SUB STは、文書部品に含まれるタグ名のノードの属性フィ ールドから属性名で指定した属性値を選択して、手続き 名で指定した手続きで属性値を変換する命令である。

【0299】処理手順は、Step46以降が第2の実 施例とは相違し、以下の通りとなる。

[0300]

【数63】Step46b: GET配列のm番目の要 10 素として格納されたGET命令オペランド中の手続き名 を取り出す。PUT配列のm番目の要素として格納され たPUT命令オペランド中のタグ名と属性名、文書部品 IDである文書部品を取り出す。

Step47b:文書処理記述に次の命令を追加する。 この例では、オペコードはSUBSTで、オペランド は、手続き名、タグ名、文書部品、属性名である。SU BST 手続き名 タグ名 文書部品 属性名

【0301】上記の処理によって、第4の原料文書と第 3の雛型文書とから合成される文書処理記述例を以下に

[0302]

【数64】

6, [0 1 3 1] HRE

※ らを元に新たな処理起動記述を合成して返すような手続 きである。このようなURL文字列は、手続きの引数と して受け渡される。

【0306】ここで、変換前のURLの記述例と変換後 の処理起動記述の例を示す。但し、この例では、処理起 動記述解析手段に入力された処理起動記述が含んでいる 原料文書のうち2番目のものを、新たに合成する処理起 **動記述に含める原料文書とする。また、新たに合成する** 処理起動記述に含める雛型文書は、入力された処理起動 記述が含んでいる雛型文書とは別のものにする。

[0307]

【数65】元の処理起動記述(処理起動記述解析手段に 入力されたもの) :

http://server/HTMLTools?m 40 ethod=fill&template=http% 3A%2F%2Fhost3%2FTemplate 1. html&file1=http%3A%2F%2 Fhost1%2FSample1. html&fi1 e2=http%3A%2F%2Fhost2%2FS ample 2. html

[0308]

【数66】

黎型文書のURL: http://host3/Template2. h

t m l

変換前のURL(): http://host3/Template2.h

tm1?file2=

[0309]

【数67】変換後のURL(処理起動記述):

http://server/HTMLTools?m ethod=fill&template=http% 3A%2F%2Fhost3%2Ftemplate 2. html&file2=http%3A%2F%2 Fhost 2%2FS ample 2. html

【0310】また、手続きの別の例として、新たに処理 起動記述を合成するのではなく、元の処理起動記述に含 10 まれる原料文書のURLをそのまま返すようなものも考 えられる。

【0311】変換前のURLの記述例と変換後の処理起 動記述の例を以下に示す。但し、処理起動記述解析手段 に入力された処理起動記述が含んでいる原料文書のうち*

変換前のURL():

[0314]

【数70】変換後のURL (処理起動記述) :

http://hostl/Samplel.html で定義した独自の記述方法である。変換前のURLは、 第3の雛型文書の例ではAREAタグのHREF属性値 として設定すればよい。

【0316】また、手続きの引数としてOSのシステム ・コールを用いて得られる日時やシステムの状態変数な どを利用するようにしてもよい。

【0317】次いで、本発明の第8の実施例について説 明する。

【0318】図17には、本発明の第7の実施例に係る 構造化文書処理システムの構成を模式的に示している。 本実施例は、上述した第6の実施例の構成に対して、処 理起動記述合成手段と、エラー通知文書合成手段をさら に追加したものである。

【0319】本実施例の命令分離手段は、第1の実施例 に係る命令分離手段が有する動作に加え、命令列を抽出 する際に検出される命令の文法的なエラーを検出して、 エラー情報をエラー通知文書合成手段に入力するように なっている。ここで言うエラー情報は、エラーの種類や エラーの検出された文書中の位置(行数)など、通常の エラー処理でよく扱われるものとする(命令分離手段に 40 おけるエラーの検出やエラー処理の実現方法について は、例えば、岩波講座ソフトウェア科学5 「プログラ ミング言語処理系」(岩波書店)の P89, P12 3 - 125. 206-208に詳解されている)。

【0320】また、本実施例の出力手段は、第1の実施 例に係る出力手段が持つ機能に加えて、処理起動記述合 成手段によって合成された処理起動記述を、出力結果と してのHTML形式文書に挿入するように動作するよう になっている。この動作手順について以下に説明する。

【0321】エラー通知文書合成手段は、エラー情報を 50

*の最初のものを原料文書とする。

[0312]

【数68】元の処理起動記述(処理起動記述解析手段に 入力されたもの):

http://server/HTMLTools?m ethod=fill&template=http% 3A%2F%2Fhost3%2FTemplate 1. html&file1=http%3A%2F%2 Fhost1%2FSample1. html&fil e 2 = h t t p % 3 A % 2 F % 2 F h o s t 2 % 2 F S ample 2. html

[0313]

【数69】

dummy. html#file1

入力して、エラー通知を行なう文書を合成する。エラー 情報は例えばエラー番号とし、エラー文書はエラー番号 をファイル名とするファイルとする。エラー通知文書合 【0315】上記の例で示した変換前のURLは、ここ 20 成手段は、命令解析手段から入力されたエラー番号をフ アイル名とみなして、ファイルからエラー通知文書の1 つを入力する。入力された文書は、解析手段を用いて構 文解析木が作られる。構文解析木を作る動作は、第1の 実施例の場合と同様である。構文解析木は後述するよう に保持手段に保持されるが、必ずしも構文解析木を作る 必要はなく、文字列情報のまま保持手段に保持してもよ い。例えば、エラー番号1は、抽出命令開始タグと抽出 命令終了タグの対応がとれないエラーであるとし、エラ 一通知文書のファイル名はファイル1. htmlとす 30 る。ファイルの例を示す。

[0322]

【数71】<HTML>

<HEAD>

<TITLE> エラー1</TITLE>

<BODY>

原料ファイルの処理中に抽出命令開始タグと抽出命令終 了タグの対応がとれないエラーが発生した。

</BODY>

</HTML>

【0323】処理起動記述合成手段は、エラー通知ペー ジをアクセスするためのURLを合成する。例えば、こ の文書処理を行なった合成サーバが"server"で あって、文書処理を行なったプロセスのプロセス番号が 12345番であったとすると、以下に示すようにプロ セス番号を含むURLを合成する。

[0324]

【数72】http://server/HTMLTo ols?method=userlog&pid=12

【0325】次いで、本実施例の出力手段の動作につい

69

て、第1の実施例との相違点を中心に説明する。例えば、上述したような処理起動記述が入力されると、文字列<META USERLOG="http://server/HTMLTools?method=userlog&pid=12345">を合成して、出力されるHTML形式の文書に挿入する。このような挿入は、通常知られる単純な文字列合成や文字列挿入処理である。挿入された結果のHTML形式の文書の一部(例7-A)を以下に例示しておく。

[0326]

【数73】<HTML>

<HEAD>

<META USERLOG=" http://se
rver/HTMLTools?method=use
rlog&pid=12345">

</HEAD>

...

【0327】また、別の文字列を合成して挿入した例7 - Bを以下に示す。

[0328]

【数74】<HTML>

<HEAD>

<SCRIPT LANGUAGE=" JavaScr
ipt" > <!--window. open (" ht
tp://server/HTMLTools?met
hod=userlog&pid=12345");</pre>

// -->

</SCRIPT>

</HEAD>

【0329】エラー通知文書合成手段で合成されたエラー通知文書は、処理起動記述合成手段で合成されたUR Lをキー情報として、保持手段に格納され保持される。 この保持手段に文書を格納する動作は第6の実施例とは 相違する。

【0330】上述した第6の実施例では、WWWクライアントからのリクエストすなわちHTTPリクエストとして、第1の処理起動記述が与えられる。次いで、処理起動記述処理が行なわれ、処理結果として合成された文書が第1の処理起動記述をキーとして保持手段に格納される。これに対し、本実施例では、後のエラー通知文書を得るための第2の処理起動記述を、エラー通知文書のリクエストに先行して合成サーバ側で合成し、(実際のリクエストが入力されるより前に)保持手段に格納するように動作するようになっている。

【0331】合成サーバserverにおいて文書処理 を実行した際にエラーが発生した場合を例にとって以下 に説明してみる。

【0332】上述した例7-Aのタイプの場合には、利 される 用者は、serverから出力されるHTTPレスポン は、覧 スによって送信されるHTML形式の文書の内容からU 50 ある。

SERLOG属性を有するMETAタグを検索して、エラー通知文書の処理起動記述に相当するURLを得る。利用者は、このURLを含む第2のHTTPリクエストをserverに送信する。合成サーバは、処理起動記述解析手段によりHTTPリクエストに含まれる処理起動記述を取り出し、これをキーとして保持手段から文書を検索し、エラー通知文書を得る。それ以降は、第1の実施例の場合と同様の動作手順を実行して、新たなHTTPレスポンスとしてエラー通知文書を出力する。

【0333】エラー通知文書を雛型文書として取り扱えば、適当な文書処理が行われて、出力される。この場合、エラーが発生した位置(行数)やエラーが発生した文書のIDなどを挿入することが考えられる。このような文書処理に対する引数(入力パラメータ)は、CGI(Common Gateway Interface)として当業界において広く知られているHTTPサーバに対するURLの記述方法に従って文書処理記述中に含めることができる。

【0334】また、例7-Bに示すようなタイプの場合 には、URLを含む第2のHTTPリクエストを自動的に送信するスクリプト記述(例えばJavaScript 語語)をserverが出力する(第1の)HTTPレスポンスによって送信されるHTML文書中に挿入することで、人手の介入をすることなく自動的にエラー通知文書を得ることができる。例えば、WWWブラウザ側では、第1のHTTPレスポンスを受信すると、HTML形式の文書に含まれるスクリプトを実行する。そのスクリプトは、前記処理起動記述をserverに送って得られるエラー通知文書を、所定のウィンドウを開いて表示するものとなっている。それ以外の動作は、例7-Aと略詞ーであると理解されたい。

【0335】要営すれば、本実施例の構成では文書処理の途中で発生したエラーを、文書処理の合成結果とは別にして利用者に通知することができる。したがって、高度で業軟な文書処理アプリケーションを構成できる。さらに、エラーが発生した時点でエラー通知文書を生成して、文書処理の結果を一時的に格納する保持手段に(エラー通知文書の要求に対して出力するように動作することができる。このため、エラーを発生したプロセスとエラーの種類やエラーに関する情報を対応付けて保持するような機構を用意する必要がなくなる。

【0336】 [追補] 以上、特定の実施例を参照しなが ら、本発明について詳解してきた。しかしながら、本発 明の要旨を逸脱しない範囲で当業者が該実施例の修正や 代用を成し得ることは自明である。すなわち、例示とい う形態で本発明を開示してきたのであり、限定的に解釈 されるべきではない。本発明の要旨を判断するために は、冒頭に記載した特許請求の範囲の欄を参酌すべきで

[0337]

【発明の効果】以上詳記したように、本発明によれば、 文書を章、節、段落、図表、あるいは表題や章題、概要 などの複数の素片に分解し各素片をノードとするツリー 構造やグラフ構造などのように構造的に表現して取り扱 うことができる、優れた構造化文素処理システム及び構 造化文書処理方法を提供することができる。

【0338】また、本発明によれば、複数の構造化文書 を基にして新たに文書を合成することができる、優れた 構造化文書処理システム及び構造化文書処理方法を提供 することができる。

【0339】また、本発明によれば、複数の構造化文書 から特定の条件を満たす文書部分(「文書部品」)を取 り出すとともに文書部品を別の文書中に挿入又は圏換し て合成を行なうことができる、優れた機造化文書処理シ ステム及び構造化文書処理方法を提供することができ శ్రీ,

【0340】また、本発明によれば、構造化文書から文 書部品を抽出したり、各文書部品を雛型文書中に挿入又 は置換したりする手続きを記述したスクリプトを用いる 20 ことなしに構造化文書の合成処理を行うことができる、 優れた構造化文書処理システム及び構造化文書処理方法 を提供することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明に係る構造化文書処理システムの基本概 念を示した機能ブロック図である。

【図2】本発明の第1の実施例に係る構造化文書処理シ ステムの構成を模式的に示した機能プロック図である。

【図3】第1の原料文書を解析木として表現した図であ

【図4】第2の原料文書を解析木として表現した図であ

【図5】第1の雛型文書を解析木として表現した図であ

【図6】第2の雛型文書を解析木として表現した図であ

【図7】雛型文書1に対して、文書処理記述例1のRP 命令で反復複写した結果の文書解析木の例を示した図で ある。

【図8】雛型文書2に対して、文書処理記述例2のRP 命令で反復複写した結果の文書解析木の例を示した図で ある。

【図9】第1の原料文書と第2の原料文書と第1の雛型 文書から合成した文書の解析木を示した図である。

【図10】本発明の第2の実施例に係る構造化文書処理 システムの構成を模式的に示した機能ブロック図であ

【図11】第3の原料文書の解析木を示した図である。

【図12】第3の雛型文書の解析木を示した図である。

【図13】本発明の第5の実施例に係る構造化文書処理 システムの構成を模式的に示した機能ブロック図であ

【図14】第2の処理起動記述によって起動される処理 の流れを示した図である。

【図15】本発明の第6の実施例に係る構造化文書処理 10 システムの構成を模式的に示した機能ブロック図であ

【図16】本発明の第7の実施例に係る構造化文書処理 システムの構成を模式的に示した機能ブロック図であ

【図17】本発明の第8の実施例に係る構造化文書処理 システムの構成を模式的に示した機能ブロック図であ

【図18】第1の原料文書を標準的なHTMLブラウザ で表示した結果を示した図である。

【図19】第2の原料文書を標準的なHTMLブラウザ で表示した結果を示した図である。

【図20】第1の原料文書と第2の原料文書と第1の雛 型文書から合成して生成されたHTMLファイルを標準 的なHTMLブラウザで表示した結果を示した図であ

【図21】第1の原料文書と第2の原料文書と第2の雛 型文書から合成して生成されたHTMLファイルを標準 的なHTMLブラウザで表示した結果を示した図(第1 の実施例)である。

30 【図22】第3の原料文書を標準的なHTMLブラウザ で表示した結果を示した図である。

【図23】第3の原料文書と第3の雛型文書から合成し て生成されたHTMLファイルを標準的なHTMLプラ ウザで表示した結果を示した図(第2の実施例)であ

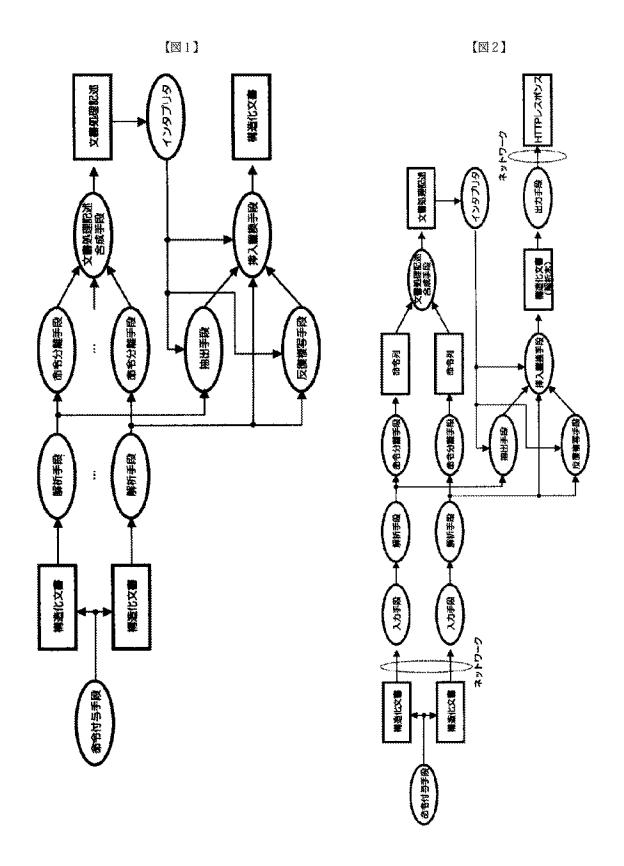
【図24】原料文書4と原料文書5と原料文書6と雛型 文書4から合成されるHTMLファイルを標準的なHT MLブラウザで表示した結果を示した図(第3の実施 例)である。

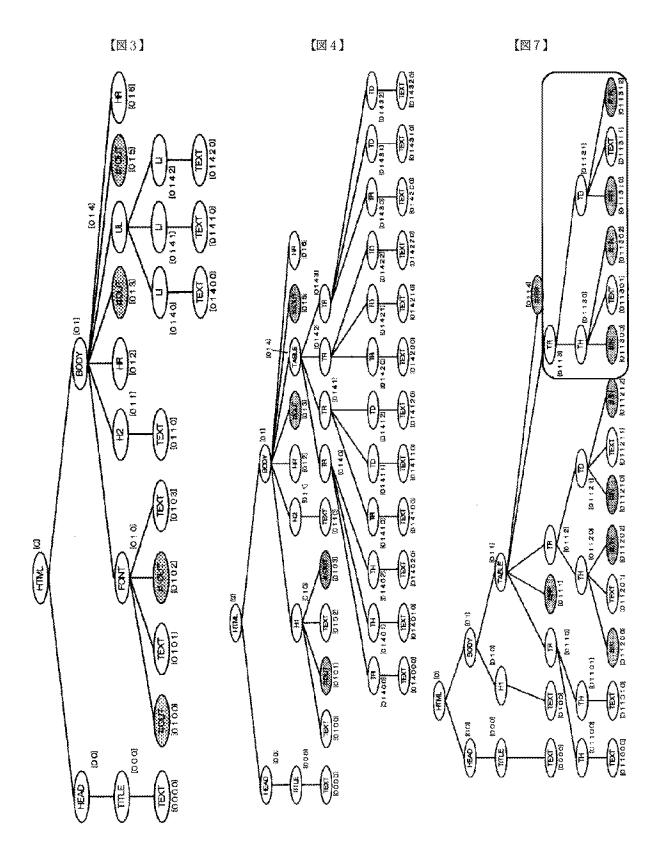
【図25】原料文書4と原料文書5と雛型文書4から合 成されるHTMLファイルを標準的なHTMLプラウザ で表示した結果を示した図(第4の実施例)である。

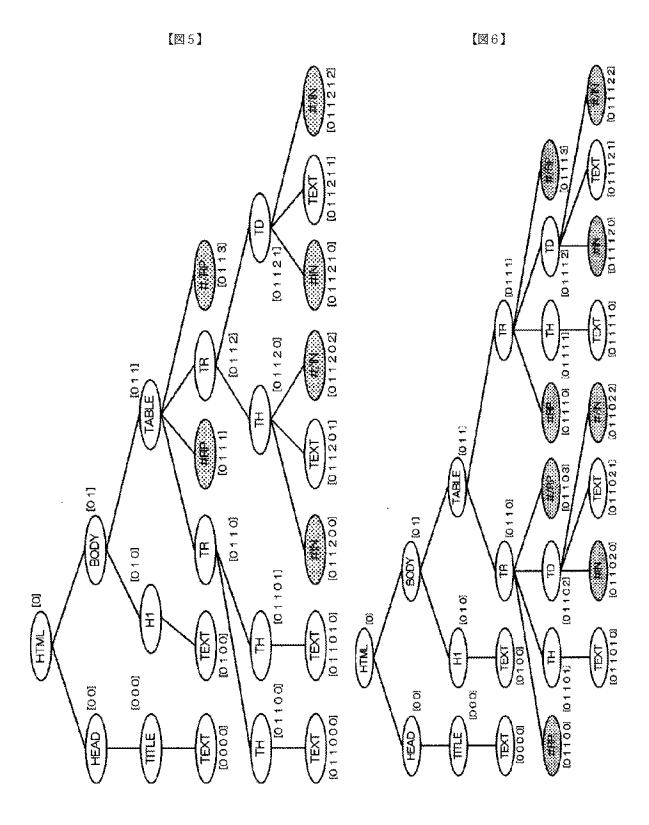
【図26】従来技術に係る構造文書処理システムの構成 例を示した図である。

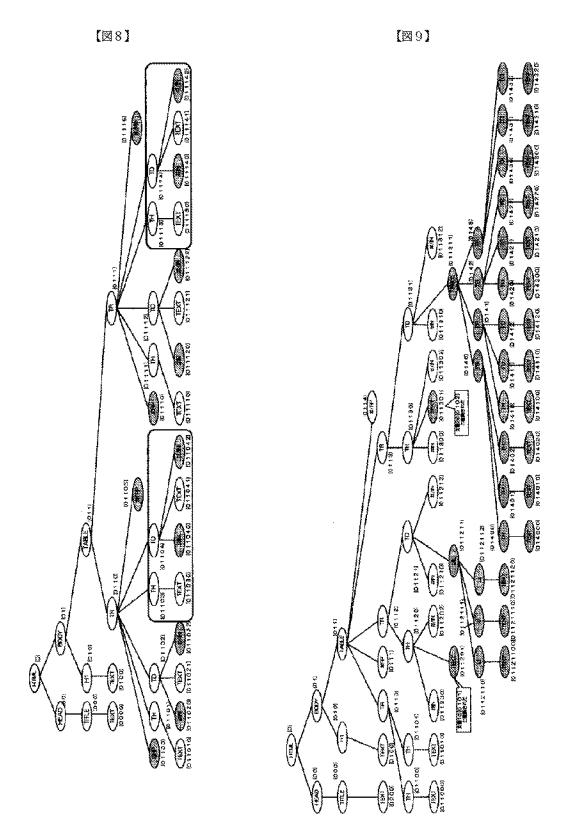
【図27】従来技術に係る構造文書処理システムの構成 例を示した図である。

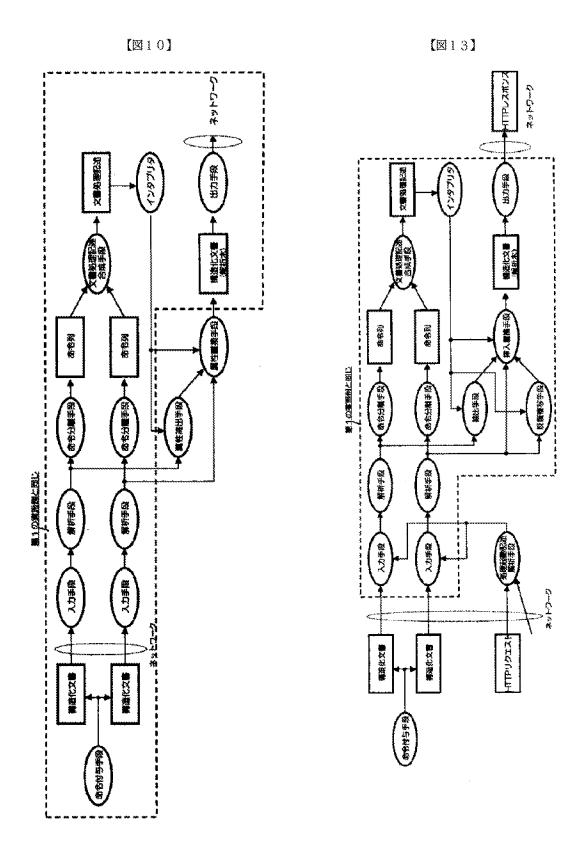
る。



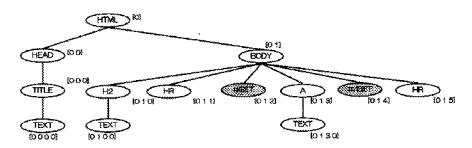




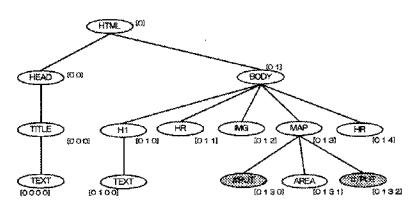




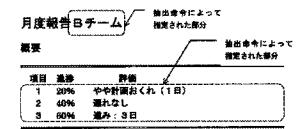
【図11】



【図12】



【図18】



【図19】

-ム10月度報告

機要 独出命令によって 検定された部分 ・項目1の選挙 80% 計額どおり ・項目2の選挙 90% 混れ: 3 日 ・項目3の選挙 70% 予変外の問題発生、計業見直しが必要

【図21】

[図20]

進捗サマリ

チーム	概況
A 5 4	 項第1の連修60% 計画がおり 項第2の連修30% 連れ:3日 項目3の連修70% 予定外の問題後生、計劃見直しが必要
ロチーム	項首 進参 評価 1 20% やや計画おくれ(1日) 2 40% 遅れなし 3 60% 遅み:3 6は

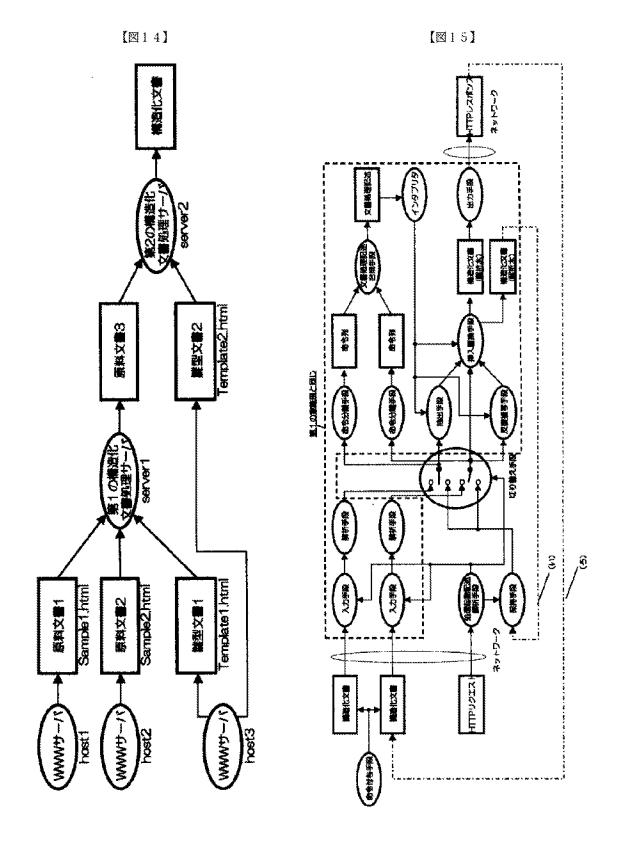
進捗サマリ

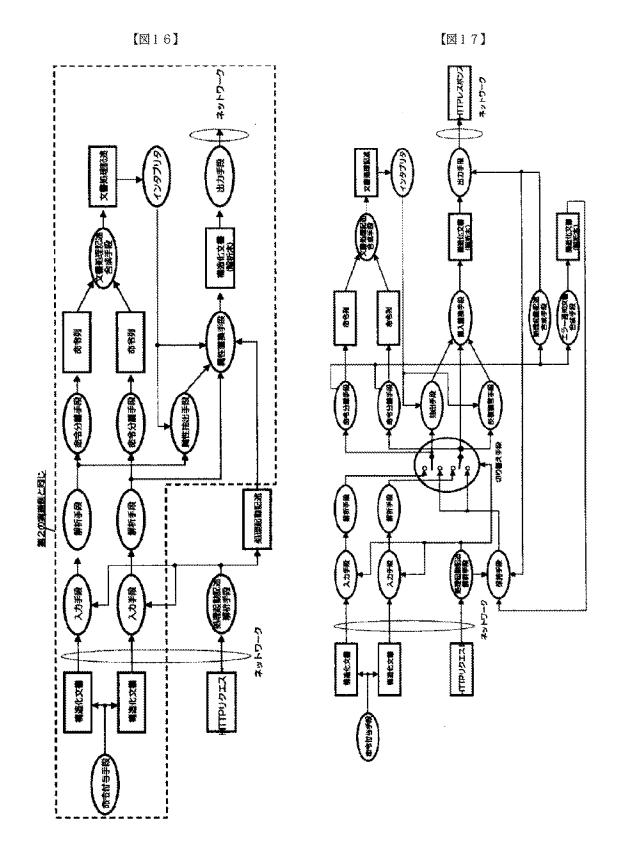
7-4	A7L		8	サーム
概決	・項目 1 の進捗 60% 計画どおり	項員	推	P
	- 項目 2 の道参 30% 遅れ: 3 日 - 項目 3 の道参 70% 予定外の問題	1	20%	やや計画おく た(1月)
	発生、計画発電しが必要	2		連れなし 連み: 8日
				••••

【图22】

ij	ン	9	集	
----	---	---	---	--

リンク1	

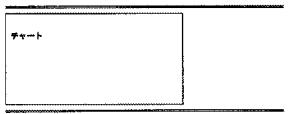




【図23】

進捗サマリ

資料集



チーム	表足
A74	・項目1の進路 60% 計職だおり ・項目2の進券 30% 遅れ: 8 日 ・項首3の進券 70% 予定外の問題先生、計算見直しが必要
ロチーム	項目 進参 評価 1 20% やや計画おくれ(1日) 2 40% 蒸れなし 8 60% 進み:3日

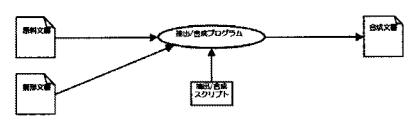
【図24】

[図25]

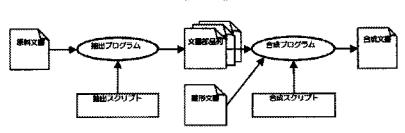
進捗サマリ

4-4	意 菜
Aチーム	 項目 1 の進移 60% 計職どおり 項目 2 の進移 30% 遅れ: 3 日 項目 3 の進移 70% 予定外の問題発生、計画児童しが必要
874	東普 連接 降値 1 20% やや計算おくれ(1日) 2 40% 温れなし 3 60% 進み:3日

【图26】



【图27】



フロントページの続き

(72)発明者 川邉 惠久

r > -- 2

F ターム(参考) 5B009 NA06 ND04 QA09

神奈川県足柄上郡中井町境430 グリーン テクなかい 富士ゼロックス株式会社内